WO 2005/006674

1

PCT/JP2004/010009

明細書

端末及び通信システム

技術分野

本発明は、ネットワークに接続された端末、該端末に関する通信制御方法及び該端末の制御プログラムに関する。特に、移動体端末装置、移動通信制御方法、および、移動端末の制御プログラムに関する。中でも、モバイルIP(Mobile IP)プロトコルを適用した移動通信システムにおける移動体端末装置に関する。

10

20

背景技術

近年移動体通信網のIP (Internet Protocol) 化の検討が活発 化している。

IETF(Internet Engineering Task Force)は、Mobile IPv6仕様の 標準化をすすめている(例えば、非特許文献 1:Mobility Support in IPv6 〈draft-ietf-mobileip-ipv6-24.txt〉、Work in Progress 参照。)。

Mobile IPv6の網構成要素は、移動ノード (MN: Mobile Node)、ホームエージェント (HA: Home Agent)、通信相手 (CN: Correspondent Node)である。

MNには、移動しても変わることのない一意のIPアドレス(ホームアドレス)が付与される。ホームアドレスと同じプレフィックスを持つリンクをホームリンクと呼ぶ。ここで、プレフィックスとは、IPアドレスのネットワーク部を示す。

25 MNはホームリンク以外のリンクに移動すると(移動先のリンクを在圏リンクという)、在圏リンクにおいてIPアドレスを取得す

WO 2005/006674 PCT/JP2004/010009

2

る。このアドレスを気付アドレス(Care of Address、以下CoAで表す)とよぶ。MNは在圏リンクに移動した際に、在圏リンクに存在するルータが定期的に送信するルータ広告を受信する。MNはこのルータ広告に含まれるホームアドレスと異なるプレフィックスを検出することでホームリンクから在圏リンクへの移動を検知する。ルータ広告メッセージは、IPv6の近隣探索(Neighbor Discovery)(IETF RFC2461)において規定される。上記メッセージは、ルータが自分の存在を同一リンク上の他のノードに通知するために利用する。

10 MNは移動を検知すると、HAに位置登録を行う。位置登録信号及びその応答信号は、IPsecを用いてセキュリティを確保する。HAは、Binding Cacheにホームリンク以外に存在するMNのホームアドレスと気付アドレスの対応情報(バインディング情報)を保持する。次に、HAは、CNからMNのホームアドレス宛に送信されるパケットを捕捉するため、Gratuitous Neighbor Advertisementをマルチキャストして上記MNのプロキシとして動作する。

以下、CNがMN宛にパケットを送信する手順を説明する。

CN は MN のホームアドレス宛にパケットを送信する。HA は上記 MN のホームアドレス宛パケットを捕捉する。HA は Binding Cache 20 を検索して、MN のホームアドレスに対応する CoA を取得する。HA は受信したパケットに該当 CoA 宛の IP ヘッダを付加(カプセル化)してパケットを送信する。HA-MN のカプセル化区間をモバイルトンネルと呼ぶ。

MN は上記 CoA 宛のパケットを受信すると、先に付加された IP ヘッダを 25 除去 (デカプセル化) してオリジナルパケットを復元する。モバイルトン ネルは、IP sec によりセキュリティを確保してもよい。カプセル化パケット

10

を受信した MN は、CN に MN のバインディング情報を通知し、経路最適化を行ってもよい。

また、Mobile IPv6をベースに局所的な移動管理を行う技術として、Hierarchical Mobile IPv6 mobility management (HMIPv6)が提案されている(非特許文献 2: Hierarchical Mobile IPv6 mobility management (HMIPv6)

(draft-ietf-mobileip-hmipv6-07. txt)、Work in Progress 参照。)。
HMIPv6 は、HA と MN の間に MAP (Mobile Anchor Point)を備える。
MAP は、ローカルな HA 機能を提供する。MAP は、配下に AR (Access Router)を備えてもよい。MN は、AR 又は MAP から MAP オプションを含むルータ広告を受信し、MAP の IP アドレスを取得する。MAP オプションには、MAP のグローバルアドレス、MAP のプレフィックス、MAP のプリファレンス、MAP までのホップ数等が含まれる。MAP は AR に以下のいずれかの方法により MAP オプションを通知する。

- (1) MAP オプションを含むルータ広告をルータ (AR) に配信する。(2) MAP は IPv6 のルータリナンバリング機能を拡張してAR に MAP オプションを通知する。MAP が AR に MAP オプションを通知するかわりに、網管理者が AR に MAP オプションの情報を設定してもよい。
- 20 AR は、MAP オプションを含むルータ広告を受信すると、上記オプションを含むルータ広告を配下に位置する MN に対して送信する。

HMIPv6 対応 MN は MAP オプションを含むルータ広告を受信すると、MAP オプションの情報を格納する。HMIPv6 対応 MN は、MAP オプションに含まれる MAP プレフィックス (MAP が存在するリンク

のプレフィックス)と MN のインタフェース識別子から地域気付アドレス (Regional Core of Address: RCoA) を生成する。また、AR が送信するルータ広告に含まれるプレフィックス情報(AR のプレフィックス) を用いて、HMIPv6 対応 MN はリンク気付アドレス (On-link CoA: LCoA) を生成する。LCoA は、Mobile IPv6 の気付アドレス (CoA) に相当する。

5

10

HMIPv6対応 MN は、まず、MAP に位置登録を行う。MAP は、MN の RCoA と LCoA の対応情報を管理する。次に、MN は HA に位置登録を行う。HA は MN のホーム アドレスと RCoA の対応情報を管理する。MN が MAP 内で移動した場合、MN は MAP の位置情報のみ更新する。

さらに、ノードの集合移動をサポートするモバイルルータを用 いて、ネットワーク単位でモビリティを管理するNetwork Mobility技術が注目されつつある(例えば、非特許文献3: Requirements" Mobility Support Goals and "Network <draft-ietf-nemo-requirements-01.txt>, Work in Progress 参照。)。モバイルルータはHAを持ち、HAに位置登録を行う。モ バイルルータは、モバイルIPのMN機能とルータ機能を備える。モ バイルルータが移動する間のセッション連続性を維持するため、 モバイルルータのHAとモバイルルータの間には,モバイルIP技術 を適用する。HAが,モバイルルータの配下に位置する端末宛のパ 20 ケットを捕捉して,モバイルルータに転送する。このため,モバ イルルータが移動する間のセッション連続性が維持できる。モバ イルルータとHAの間のパケットには,IPヘッダが付加される。モ バイルルータを含む移動ネットワークは、固定ノード又は移動ノ ードを含む。移動ネットワーク内に移動ネットワークが存在して 25 もよい。移動ネットワークのノードが移動ネットワーク外のノー

ドと通信する際、全トラヒックがモバイルルータとHA間のトンネルを通過する。

ある特定のマシン・アーキテクチャやハードウェア・プラットフォームをエミュレーションする技術に、仮想マシンがある。一般に、仮想マシンは、ソフトウェアで実現される。通常、仮想マシンはある装置の Operation System (OS) 上で動作する。このため、仮想マシンそのものを実行するために使われる OS をホストOS と、仮想マシンの上で実行される OS をゲスト OS と呼ぶ。

- 一方、IP網におけるセッション制御プロトコルとして、
 SIP(Session Initiation Protocol)(非特許文献4: IETF RFC3261、SIP: Session Initiation Protocol参照。)が注目されている。
 SIPは、IETFで仕様化されたIPマルチメディア通信のセッション制御を行うプロトコルである。SIPを用いた代表サービスにVoIP(Voice over IP)がある。VoIPは音声情報をIPネットワーク上で送受信する技術である。SIPによるVoIP通信では、通信開始前に通信装置間に仮想的な通話路(セッション)を設定する。IPパケット化された音声データは、設定した通信路上で転送される。VoIP通信においてSIPは、通信装置間のセッション確立、維持、切断を制御する。
 - 20 さらに、セッション層でセキュリティ機能を提供するプロトコルとして、TLS (Transport Layer Security) (非特許文献5: IETF RFC2246、The TLS Protocol Version 1.0参照。)が注目されている。TLSは、トランスポート層とアプリケーション層の間に位置し、認証、暗号化を備えるセキュリティプロトコルである。TLS は、アプリケーション単位に実装される。

発明の開示

上記従来技術には、次のような課題があった。

領域Aと領域Bが相互接続され、領域Aに属する移動ノード (MN)が領域Bに移動した場合、領域Aに存在し、移動ノードの位置情報を保持するHAはMNのプロキシとして動作する。

Mobile IPv6は、移動しても変わることのない一意のIPアドレス (ホームアドレス)を移動ノードに付与することにより、移動ノードからのパケットに対してホームアドレスへの到達性を保証する。しかし、ユーザがMobile IPを利用するためには、移動ノードがMobile IPv6に対応する必要がある。また、移動ノード上で動作するアプリケーションがIPv6に対応する必要がある。しかし、現状では、Mobile IPv6に対応した移動ノードとIPv6に対応したアプリケーションが少ないという課題がある。

また、VoIPサービスにおいて、音声情報の盗聴を防ぐため、音 声パケットの暗号化が要求されている。図37は、Mobile IPv6対 応移動ノードがVoIPサービスを利用する際のセキュリティ適用 区間を示す。音声パケットに対するセキュリティは、移動ノード (MN1)と通信相手(CN2)の間に適用される((1)MN-CN間セキュリティ)。CN2は、MN1宛のパケット356にセキュリティ処理(例 20 えば、IPsecトランスポートモード)を施す。ここで、経路最適 化前にMN1が送受信する音声パケットは、HA4を経由する。HA-MN のモバイルトンネルのセキュリティは、HA4とMN1の間に適用され る((2) MN-HA間セキュリティ)。モバイルトンネルにセキュリ ティを適用する場合、HAはオリジナルパケットにモバイルトンネ ル用のヘッダとIPsec用のヘッダ(357)を付加する。(1) MN-CN間セ キュリティと(2) MN-HA間セキュリティは、独立である。このた

め、HAは、オリジナルパケット356にIPsec処理が施されている場合であってもオリジナルパケット356にIPsec用ヘッダ357を付加する場合がある。

上記パケットを受信したMNは、受信パケットに対して、同一レイヤのセキュリティ処理を2度行う必要がある。しかし、通常のMNは、受信パケットに対して2重にIPsecを終端する処理を持たないという課題がある。

ここで、OSI参照モデルを説明する。OSI(Open Systems Interconnection)では、ネットワークを階層化した参照モデルが規定されている。この参照モデルは、7つの階層で表現されている。各階層を「レイヤ」と呼ぶ。最下層はレイヤ1であり、最上層はレイヤ7である。各レイヤ間の通信手順は、プロトコルで定義される。IPプロトコルやIPsecは、レイヤ3のプロトコルである。

15 さらに、ネットワーク単位でモビリティを管理するネットワークにおいて、移動ネットワークが入れ子になる場合、IPinIPカプセル化を最低2重に処理する通信装置が必要である。しかし、通常の通信装置は、受信パケットに対して、IPinIPカプセル化を複数回終端する処理を持たない。すなわち、多重IPinIPカプセル化は、通信装置が特殊なIP層処理機能を備えなければ処理できない。

本発明の目的は、Mobile IPv6 サービスを提供可能な端末を実現することにある。

特に、アプリケーションが IPv6 に対応していない端末に対して、Moible IPv6 サービスによる通信方法を提供することにある。

25 本発明のその他の目的は、移動端末に対して、移動端末が接続 される網状態に応じて通信方法を切り替える通信方法を提供す ることにある。

本発明のその他の目的は、移動端末に対して、セキュリティ管理形態に応じたセキュリティ機能を複数回処理する手段を提供することにある。

5 本発明のその他の目的は、カプセル化機能を複数回処理する手段 を提供することにある。

(解決手段)

20

上記の問題を解決するために、本発明は、従来の端末装置に加えて少なくても以下の手段を備える。すなわち、

- 10 (1) Mobile IPv6機能を備える端末装置がIPアドレス変換機能を備える。上記端末装置は、IPv6アドレス体系に従うパケットを受信したとき、Mobile IPv6処理を行った後IPアドレスを変換する手段と、IPパケットを送信するとき、IPアドレスの変換を行った後、Mobile IPv6処理を行う手段を備える。
 - (2) あるいは、上記端末装置がIPsec処理機能またはIPカプセル化を備える場合、上記端末装置がパケットを受信したとき、Mobile IPv6処理を行った後Mobile IPに関するIPsec処理またはIPデカプセル化処理を行う手段と、上記端末装置がパケットを送信するとき、送信パケットに対してMobile IPに関するIPsec処理またはIPカプセル化処理を行った後Mobile IPv6処理を行う手段を備えてもよい。
 - (3) あるいは、上記端末装置がHMIPv6機能を備え、上記端末装置がパケットを受信したときHMIPv6処理を行った後Mobile IPv6処理を行う手段と、上記端末装置がパケットを送信するときMobile IPv6処理を行った後HMIPv6処理を

行う手段を備えてもよい。上記HMIPv6処理は、IPsec処理 或いはIPカプセル化・デカプセル化処理を含む。

- (4) さらに、上記端末装置がMobile IPの制御信号を検出し、 上記(1)から(3)の通信方法を選択する手段を備えて もよい。
- (5) あるいは、上記端末装置が、Mobile IPに関するセキュリティ処理機能とは別に、セキュリティ処理手段を備えてもよい。

あるいは、Network Mobilityを備える通信網における通信装置が、 10 上記(2)に記載のパケット処理手段を備えてもよい。

(発明の効果)

本発明は Mobile IPv6 サービスを提供可能な移動端末装置、移動端末制御方法を提供する。

特に、端末装置が IPv6 アドレス体系に従うパケットを受信したとき、Mobile IPv6 処理を行った後 IPアドレスを変換する手段と、IPパケットを送信するとき、IPアドレスの変換を行った後、Mobile IPv6 処理を行う手段を備えることにより、アプリケーションが IPv6 に対応していなくても、Mobile IPv6 サービスを利用できる端末装置の実現が可能になる。

20 あるいは、端末装置がIPsec処理機能またはIPカプセル化・デカ プセル化処理機能を備える場合、上記端末装置がパケットを受信 したとき、Mobile IPv6処理を行った後IPsec処理またはIPデカプ セル化処理を行う手段と、上記端末装置がパケットを送信すると き、送信パケットに対してIPsec処理またはIPカプセル化処理を 25 行った後Mobile IPv6処理を行う手段を備えることにより、より 複雑な処理を行う端末装置の実現が可能になる。

あるいは、上記端末装置がさらに HMIPv6 機能を備え、上記端末装置がパケットを受信したとき HMIPv6 処理を行った後 Mobile IPv6 処理を行う手段と、上記端末装置がパケットを送信するとき Mobile IPv6 処理を行った後 HMIPv6 処理を行う手段を備えることにより、Mobile IPv6 対応かつ、HMIPv6 対応の端末装置の実現が可能になる。

さらに、上記端末装置がMobile IPの制御信号を検出し、適切な通信方法を選択する手段を備えることにより、通信網に応じて通信方法を切り替える端末装置の実現が可能になる。

10 さらに、上記端末装置が、Mobile IPに関するセキュリティ処理機能とは別に、セキュリティ処理手段を備えることにより、端末装置が同一レイヤのセキュリティ処理を複数回終端することが可能になる。

さらに、Network Mobility機能を備える通信網におけるHAが、パケットを受信したとき、Mobile IPv6処理を行った後IPsec処理またはIPデカプセル化処理を行う手段と、上記端末装置がパケットを送信するとき、送信パケットに対してIPsec処理またはIPカプセル化処理を行った後Mobile IPv6処理を行う手段を備えることにより、Network mobilityを持ったHAの実現が可能になる。

20

図面の簡単な説明

図1は、本発明における通信網の構成例を示す構成図である。図 2は、MN1のブロック図である。図3は、MN1が備えるBinding Update List管理テーブル図である。図4は、MN1が備えるシナ リオポリシ管理テーブル図である。図5は、MN1のブロック図そ の2である。図6は、MN1が備えるIPv4-IPv6変換テーブル図であ

る。図7は、IPv6パケットのフォーマット図である。図8は、 Binding Acknowledgementメッセージ例の図である。図9は、MN1 のシナリオ処理部が備えるBA処理ルーチン図である。図10は、 第1の実施例における位置登録・パケット送受信シーケンス図で ある。図11は、カプセル化パケットのフォーマット図である。 5 図12は、第2の実施例における位置登録・パケット送受信シー ケンス図である。図13は、MN1のMobile IPv6処理部が備えるBA 処理ルーチン図である。図14は、Binding Acknowledgementメ ッセージ例の図その2である。図15は、MN1のシナリオ処理部 が備えるBA処理ルーチン図その2である。図16は、MN1のシナ リオ処理部が備えるBA処理ルーチン図その3である。図17は、 MN1のIPv6パケット処理部が備えるパケット送信処理ルーチン図 である。図18は、MN1のIPv6パケット処理部が備えるパケット 受信処理ルーチン図である。図19は、第3の実施例における位 置登録・パケット送受信シーケンス図その1である。図20は、 15 第3の実施例における位置登録・パケット送受信シーケンス図そ の2である。図21は、第3の実施例における位置登録・パケッ ト送受信シーケンス図その3である。図22は、第3の実施例に おける位置登録・パケット送受信シーケンス図その4である。図 23は、第5の実施例における通信網の構成例を示す構成図であ 20 る。図24は、第5の実施例における位置登録・パケット送受信 シーケンス図その1である。図25は、第5の実施例における位 置登録・パケット送受信シーケンス図その2である。図26は、 第5の実施例における位置登録・パケット送受信シーケンス図そ の3である。図27は、第6の実施例における通信網の構成例を 25 示す構成図である。図28は、第6の実施例におけるMN1のブロ ック図である。図29は、第6の実施例におけるRouter Advertisementメッセージ例の図である。図30は、MN1のシナリオ処理部が備えるBA処理ルーチン図その4である。図31は、第6の実施例における位置登録・パケット送受信シーケンス図その1である。図32は、第6の実施例における位置登録・パケット送受信シーケンス図その2である。図33は、第6の実施例における位置登録・パケット送受信シーケンス図その2である。図33は、第6の実施例における位置登録・パケット送受信シーケンス図その3である。図34は、第7の実施例における通信網の構成例を示す構成図である。図35は、第7の実施例におけるHAのプロック図である。図3610 は、モバイルトンネル適用区間を示す図である。図37は、セキュリティ適用区間を示す図である。図37は、年キュリティ適用区間を示す図である。図39は、第8の実施例における通信網の構成例を示す構成図である。図39は、第8の実施例における通信網の構成例を示す構成図である。図39は、第8の実施

15 発明を実施するための最良の形態

(実施例1)

本発明の第1の実施の形態を図面を用いて説明する。

代表例として、Mobile IPv6対応移動ノード(MN)がホームリンク(以下、ホーム網)以外の網(以下、在圏網)に移動した際 の通信方法を詳細に説明する。

図1は、本発明における通信網の構成例を示す。本発明における通信網はMN1のホーム網6とIP網7と在圏網5(5a、5b)から構成される。本実施例において、ホーム網6、IP網7、及び在圏網5はIPv6網である。MN1はMobile IPv6対応移動ノード(MN)である。

25 在圏網5とIP網7、及び、IP網7とホーム網6は、ルータ、或いは、 ゲートウェイ装置を介して接続される。在圏網5とホーム網6は、 ルータ、或いは、ゲートウェイ装置を介して接続されてもよい。 ホーム網6は、HA4を備える。在圏網5 (5a、5b) は、IP網7との インタフェースをもつルータ3 (3a、3b) を備える。

HA4はMobile IPv6対応ホームエージェント(HA)である。HA4 はホーム網6以外に存在するMN1の位置情報を管理する。上記位置情報は、MNのホームアドレスと気付アドレスのバインディング情報である。HA4は通信相手端末(CN)2がMN1のホームアドレス宛に送信するパケットを捕捉して、在圏網5bに存在するMN1にパケットを転送する機能を備える。

10 図 2 はMN1のメモリなど記憶装置に格納されたプログラムによって実現されるアプリケーションの構成例を示す。MN1は、ホスト0S13と、ホスト0S上のアプリケーション空間11と、仮想マシン12とから構成される。

仮想マシン12は、ゲストOS17とゲストOS上のアプリケーション 15 空間16とから構成される。

ゲストOS17はMobile IPv6処理部25と、ホストOS13とゲストOS17を接続する仮想通信網15と、ゲストOS17と外部通信網とを接続する仮想通信網14とを備える。Mobile IPv6処理部25は、Mobile IPv6のMN (Mobile Node) 機能を備え、Binding Update List管理テーブル210と、BA処理ルーチン70を含む。

20

25

アプリケーション空間16は、IPパケット処理部22とシナリオ処理部23とIPv6パケット処理部24とシナリオポリシ21とを備える。IPパケット処理部22は、ホスト0S13とのパケット入出力機能を備える。IPv6パケット処理部24は、外部通信網とのパケット送受信機能を備える。シナリオポリシ21は、MN1の通信方法を管理する機能を備え、シナリオポリシ管理テーブル220を含む。

本実施例において、MN1は仮想マシンを搭載している。仮想マシンの変わりに、MN1が仮想マシンに相当するプログラムを搭載してもよい。

図3はBinding Update List管理テーブル210のテーブル構成の
5 一例を示す。Binding Update List管理テーブル210は、Binding Update送信先アドレス211に対して、少なくてもMNのホームアドレス212、MNが在圏網で取得したCare of Address (CoA)213の対応関係を格納する。上記Binding Update List管理テーブル210は、Binding Cacheの有効期間を示すLifetime214を含んでもよい。
10 Binding Update List管理テーブル210がLifetime214を含む場合、

MN1は上記テーブルは有効期限が切れたエントリを削除できる。 図4はシナリオポリシ管理テーブル220のテーブル構成の一例を示す。シナリオポリシ管理テーブル220はシナリオ番号221に対して、少なくてもシナリオの処理内容を示すシナリオ内容222と、

15 状態223との対応関係を格納する。

20

25

図5はMN1がIPアドレス変換機能を備える場合の構成例を示す。 図5に示す各構成要素は,メモリなど記憶装置に格納されたプロ グラムによって実現される。シナリオ処理部23がIPv4ーIPv6変換 機能と、IPv4-IPv6変換テーブル230とを備える。パケット処理部 22は、IPv4パケット入出力機能を備える。

図6はIPv4-IPv6変換テーブル230のテーブル構成の一例を示す。IPv4-IPv6変換テーブル230はIPv6アドレス231に対して、少なくてもIPv4アドレス232との対応関係を格納する。IPv4-IPv6変換テーブル230は、変換エントリの有効期限を示すLifetime233との対応関係を含んでもよい。IPv4-IPv6変換テーブル230がLifetime233を含む場合、MNは、有効期限がきれたエントリを削

除できる。

図10に示すシーケンスに従って、図1に示す網5bに在圏するMN1がHA4に位置登録を行い、パケットを送受信するシーケンスを説明する。

5 ここで、シナリオポリシ管理テーブル220は、「IPv4-IPv6変換機能有IPsecなし」が有効になっているものとする。このとき、IPv6パケット処理部24は、MN1が受信する全パケットの処理を行う。

MN1は在圏網5bに属するルータ3bからルータ広告(Router 10 Avertisement)を受信して、CoAを取得する。MN1は、仮想通信網 14へのインタフェース部18に気付アドレスを設定する。即ち、上 記インタフェース部18と気付アドレスの対応情報をMN1のプログラムが保持する。

在圏網5bでCoAを取得したMN1は、HA4に位置登録メッセージ
15 (Binding Update) を送信する(501)。

Binding Updateメッセージを受信したHA4は、MN1の位置登録情報を更新し、MN1のプロキシとして動作する。

HA4はMN1にBinding Updateの応答(Binding Acknowledgement)を送信する(502)。

20 図7は、IPv6パケットフォーマットを示す。IPv6パケットは、IPv6基本ヘッダ41と、拡張ヘッダ42と、ペイロード43とから構成される。基本ヘッダ41は、送信元アドレス41aと、着信先アドレス41bとを含む。

図8は、Binding Acknowledgementメッセージのフォーマット例 25 S1を示す。IPv6 Routing Header421とIPv6 Mobility Header422 は、IPv6パケットの拡張ヘッダ42に格納される。HA4がMN1に送信

するBinding Acknowledgementは、以下の値が格納される。IPv6 パケットヘッダの着信先アドレス41bに在圏網5bで取得した気付 アドレスを格納する。着信先アドレス41bにMN1のホームアドレス 以外の値を格納する場合、IPv6 Routing Header421のHome Addressフィールド4211にMN1のホームアドレスを格納する。

MN1のMobile IPv6処理部25は、Binding Updateが正常に終了したことを示すBinidng Acknowledgementを受信すると、HA4に対応するエントリをBinding Update List管理テーブルに登録する(503)。

- 10 IPv6パケット処理部24は、受信パケットがIPv6 Mobility Header422を含み、MHタイプ4221にBAを示すコードが含まれば、受信パケットがBinding Acknowledgementであると判断する。 IPv6 パケット 処理 部 24 は、 Mobile IPv6 の Binding Acknowledgementが入力されると(504)、入力パケットにシナリオ 15 識別子を含むヘッダを付加する。シナリオ識別子には、「IPv4-IPv6変換有IPsecなし」を示す番号(10000)を設定する。 IPv6パケット処理部24は、ヘッダ付きパケットをシナリオ処理部23に出力する。図11は、付加ヘッダ付パケットのフォーマット例 S3を示す。入力パケットに対して、UDPヘッダ44を付加する。UDP ヘッダ44のDestination Portフィールド45にシナリオ識別子を設定する。
 - シナリオ識別子を付加することにより、MNは、シナリオ処理部23が備える複数のプログラムから起動するプログラムを選択することが可能になる。また、シナリオ処理部23に対して機能の追加が行いやすくなるため、MN1の拡張性が増す。

シナリオ処理部23は、BA処理ルーチン60を起動して、付加ヘッ

10

ダの職別子からシナリオを決定し(61、505)、付加ヘッダを削除する。「IPv4-IPv6変換有IPsecなし」の場合、 まず、Binding AcknowledgementメッセージのStatusフィールド4222を参照する(62)。Statusフィールドの値が128より小さければ、シナリオ処理部23は、HAアドレスと、気付アドレスを取得する。HAアドレスは、受信パケットの送信元アドレス41aから取得する。CoAは、受信パケットの着信先アドレス41bから取得する。次にIPv6パケット処理部24にIPinIPトンネル情報を設定する(63、506)。IPv6パケット処理部24は、IPinIPトンネル用のインタフェースを保持する。このIPinIPトンネル用のインタフェースを保持する。このIPinIPトンネル用のインタフェースに対して、少なくてもトンネルの始点アドレスと終点アドレスを対応つける。

続いて、MN1のホームアドレスを取得する。MN1のホームアド レスは、Binding AcknowledgementメッセージのIPv6 Routing Header421内Home Address4211から取得する。ここで、シナリオ 処理部23はMN1のホームアドレスでIPv4-IPv6変換テーブル230を 15 検索する。該当エントリが存在すれば、該当エントリの有効期限 を更新し(64、507)、本ルーチンを終了する。該当エントリが存 在しなければ、シナリオ処理部23は、仮想IPv4アドレスプールか らIPv4アドレスを1つ選び、この仮想IPv4アドレスとMN1のホー ムアドレスを対応付けた新規変換エントリをIPv4-IPv6変換テー 20 ブル230に追加する。続いて、上記変換エントリのIPv4フィール ド232に設定した仮想IPv4アドレスをインタフェース部19に設定 し(64、507)、本ルーチンを終了する。仮想IPv4アドレスプール は、IPアドレス変換用に確保するIPv4アドレス群である。IPv6 アドレス宛のパケットをIPv4ネットワークで識別するため, IPv6 25 アドレスに対して仮想IPv4アドレスを対応付ける。MN1のプログ

ラムは,上記インタフェース部19と仮想IPv4アドレスの対応情報を保持する。

ステップ62において、Binding AcknowledgementメッセージのStatusフィールド4222の値が128以上であれば、受信パケットを廃棄して本ルーチンを終了する(67)。ステップ63においてIPinIPトンネル設定ができない場合、或いは、ステップ64において変換エントリの更新ができない場合、受信パケットを廃棄して本ルーチンを終了する(67)。HAは、Binding Updateの処理結果をBinding AcknowledgementメッセージのStatusフィールドの値で示す。

10 Status フィールドの値が128より小さい場合, HAがBinding Updateを許容したことを示す。dStatusフィールドの値が128以上の場合, HAがBinding Updateを拒否したことを示す。

ここで、図10に戻りパケットの送受信シーケンスの説明を続ける。

CN2がMN1にパケットを送信する際、CN2はパケットをMN1のホームアドレス宛に送信する(508)。HA4は上記パケットを捕捉し、IPヘッダを付加する(509)。以下、この付加したIPヘッダを外側IPヘッダと呼ぶ。外側IPヘッダの着信先アドレスには、MN1が在圏網5bで取得したCoAを設定する。外側IPヘッダの送信元アドレスには、HA4のアドレスを設定する。

MN1のIPv6パケット処理部24は、パケット509を受信すると外側IPヘッダの送信元アドレスを確認する。外側IPヘッダの送信元アドレスがHA4のアドレスであれば、IPv6パケット処理部24は外側IPヘッダを削除し(デカプセル化)(510)、パケットをシナリオ処理部23に出力する。

シナリオ処理部23は、受信パケットのIPヘッダをIPv6からIPv4

10

に変換する(511)。まず、着信先アドレスでIPv4-IPv6変換テーブル230を参照する。上記変換テーブル230に該当エントリが存在すれば、このエントリに設定されたIPv6アドレスとIPv4アドレスの対応を用いて、着信先アドレスをIPv4に変換する。次に受信パケットの送信元アドレスで上記変換テーブル230を参照する。上記変換テーブル230に該当エントリが存在すれば、このエントリに設定されたIPv6アドレスとIPv4アドレスの対応を用いて送信元アドレスをIPv4に変換する。該当エントリが存在しなければ、シナリオ処理部23は、仮想IPv4アドレスプールからIPv4アドレスを1つ選択し、この仮想IPv4アドレスと送信元アドレスを対応付けた新規エントリを上記変換テーブル230に追加する。

シナリオ処理部23は、IPv4ヘッダを含むパケットをIPv4パケット処理部22経由でホスト0S上のアプリケーション11に出力する(512)。

次にホストOS上のアプリケーション11がCN2にパケットを送信する方法を説明する。ホストOS上のアプリケーション11は、IPv4ヘッダを含むパケットを出力する(513)。IPv4パケット処理部22が上記パケットを入力し、シナリオ処理部23に出力する。まず、送信元アドレスでIPv4-IPv6変換テーブル230を参照する。上記変換テーブル230に該当エントリが存在すれば、送信元アドレスをIPv6に変換する。次にシナリオ処理部23は、パケットの着信先アドレスでIPv4-IPv6変換エントリ230を参照する。上記変換テーブル230に該当エントリが存在すれば、着信先アドレスをIPv6に変換する。該当エントリが存在しなければ、シナリオ処理部23は、25 仮想IPv6アドレスプールからIPv6アドレスを1つ選択し、この仮想IPv6アドレスと着信先アドアレスを対応付けた新規エントリ

を上記変換テーブル230に追加する。

IPへッダ変換後 (514)、シナリオ処理部23はIPv6パケット処理部24にパケットを出力する。IPv6パケット処理部24は、ステップ506で設定したIPinIPトンネル情報を参照してIPへッダを追加した後 (カプセル化) (515)、パケットを送信する (516)。HA4は上記カプセル化ヘッダを削除した後、パケットをCN2に転送する (517)。

本発明の第1の実施の形態によると、端末装置のホストOSが Mobile IPv6対応MN機能を備えない場合であっても、端末装置に Mobile IPv6サービスの提供が可能になる。また、上記端末装置 がIPアドレス変換機能を備えることにより、アプリケーションが IPv6に対応していない端末に対して、Moible IPv6サービスの提供が可能になる。

(実施例2)

15 本発明の第2の実施の形態を図面を用いて説明する。第2の実施例は、第1の実施例において、 IPv6対応アプリケーションを利用する端末装置にMobile IPv6サービスを提供する手段を備えることを特徴とする。

ここで、シナリオポリシ管理テーブル220は、「IPv4-IPv6変換 20 機能なしIPsecなし」が有効になっているとする。このとき、IPv6 パケット処理部24は、MNが受信する全パケットを処理する。

図12に示すシーケンスに従って、図1に示す網5bに在圏するMN1がHA4に位置登録を行い、パケットを送受信するシーケンスを説明する。

25 MN1が在圏網でCoAを取得し、位置登録を行うまでの処理(ステップ501からステップ504)は、第1の実施例と同じである。

IPv6 パケット処理部 24 は、 Mobile IPv6 の Binding Acknowledgement信号を入力すると(504)、受信パケットにシナリオ識別子を含むヘッダを付加する。シナリオ識別子には、「IPv4-IPv6変換なしIPsecなし」を示す番号(10001)を設定する。IPv6パケット処理部24は、ヘッダ付きパケットをシナリオ処理部23に出力する。

シナリオ処理部23は、BA処理ルーチン60を起動して、付加ヘッダの識別子からシナリオを決定し(61、505)、付加ヘッダを削除する。「IPv4-IPv6変換なしIPsecなし」である場合、第1の実施10 例におけるステップ62とステップ63と同様に、Binding AcknowlegmentメッセージのStatusフィールド4222のチェック(65)とIPinIPトンネル設定処理(66、506)を行い、本ルーチンを終了する。IPinIPトンネル設定処理(66、506)の処理は、実施例1と同様である。

15 なお、ホストOSのインタフェース部19には、MN1のホームアドレスを設定する。即ち、MN1のプログラムは、上記インタフェース部19にMN1のホームアドレスを対応付ける。

次にパケットの受信方法を説明する。ステップ508からステップ510は、第1の実施例と同様である。IPv6パケット処理部24は、

20 デカプセル化処理終了後のパケットにIPアドレス変換を行うことなく、IPパケット処理部22経由でホストOSに対して出力する(512)。

次にパケットの送信方法を説明する。シナリオ処理部23がホストOSのアプリケーション11からパケットを入力すると(513)、

25 IPアドレス変換を行うことなく、IPv6パケット処理部24に出力する。ステップ515からステップ517は、第1の実施例と同様である。

本発明の第2の実施の形態によると、端末装置のホストOSが Mobile IPv6対応MN機能を備えない場合であっても、端末装置に Mobile IPv6サービスの提供が可能になる。また、端末装置のホストOSのインタフェース部にMNのホームアドレスの設定が可能になる。

(実施例3)

10

15

本発明の第3の実施の形態を図面を用いて説明する。

第3の実施例は、第1の実施例に加えて、Mobile IP信号に IPsecを適用する端末装置にMobile IPv6サービスを提供する手段を備えることを特徴とする。

IPsecは、IETFが標準化を行うセキュリティ機能である。IPsecは、パケットの認証機能と暗号化機能を備える。IPsecによる認証機能が適用されたIPパケットは、認証ヘッダ(AH: Authentication Header)を含む。IPsecによる暗号化機能が適用されたIPパケットは、暗号化ペイロード(ESP: Encapsulating Security Payload)ヘッダを含む。

図19から図22に示すシーケンスに従って、図1に示す網5bに在 圏するMN1がHA4に位置登録を行い、パケットを送受信するシーケ ンスを説明する。

20 ここで、シナリオポリシ管理テーブル220は、「IPv4-IPv6変換機能有」又は、「IPv4-IPv6変換有経路最適化有」が有効になっているものとする。このとき、IPv6パケット処理部24は、MNが受信する全パケットを処理する。

第3の実施例において、Mobile IPv6処理部25はBA処理ルーチン70を備える。第3の実施例において、IPv6パケット処理部24はパケット送信処理ルーチン100と、パケット受信処理ルーチン

120と、Binding Update List管理テーブル210を備える。

まず、図19を用いて、HA4に位置登録を行ったMN1のパケット送 受信シーケンスを説明する。

MN 1 が 在 圏 網 で CoA を 取 得 し 、 HA4 か ら Binding Acknowledgementメッセージを受信するまでの処理(ステップ501、ステップ502) は、第 1 の実施例と同じである。第 3 の実施例において、Binding Acknowledgementメッセージには、IPsecが施されている。すなわち、Binding Acknowledgementメッセージを含む「1Pパケットは、少なくてもESPヘッダを含む。上記パケットが、

10 AHヘッダを含んでもよい。

図14にIPsec付Binding Acknowledgementメッセージのフォーマット例S2を示す。IPsec (AHヘッダ又はESPヘッダ) 423は、IPv6 Routing Header 421とIPv6 Mobility Header 422の間に設定される。

Mobile IPv6 の Binding Mobile IPv6 処理部 25は、 15 Acknowledgementメッセージを受信すると、BA処理ルーチン70を 起動する。まずIPv6 Routing Header 421の処理を行い(71)、 Routing Headerに設定されたMN1のホームアドレス4211とIPv6着 信先アドレス41bに設定されたMN1のCoAを入れ替える。次にIPv6 ヘッダ41のNext Header値が、IPsecであるか確認する(72)。Next 20 HeaderがIPsecであれば、IPsecヘッダのSAを決定し、受信パケッ トに対してIPsec処理(認証処理、暗号復号化処理)を行う(73)。 続いて、SPDを参照して、セキュリティポリシに合致することを 確認する(74)。その後、Mobile IPv6処理部は、Binidng Acknowledgementメッセージを処理する。Mobile IPv6処理部は、 25 Binding Acknowledgementメッセージの送信元アドレスで

20

Binding Update List管理テーブル210を検索する。該当エントリがあれば、エントリの更新を行う。該当エントリがなければ、新規エントリを追加する(75、503)。

続いて、Mobile IPv6処理部25は、受信パケットにシナリオ識別子を含むヘッダを付加したパケットをシナリオ処理部23に送信し(76、521、522)、本ルーチンを終了する。Binding Acknowledgement送信元がHAである場合、 シナリオ識別子にはIPv4-IPv6変換を示す番号 (10010) を設定する。

ステップ72でNext HeaderがIPsecではない場合、ステップ74 10 に進む。

ステップ73でMobile IPv6処理部25がSAを決定できなかった場合、或いは、ステップ74で受信パケットがセキュリティポリシを満たさなかった場合、或いは、ステップ75でBinding Update List管理テーブル210を更新できなかった場合、受信パケットを廃棄し(77)、本ルーチンを終了する。

シナリオ処理部23は、BA処理ルーチン60を起動して、付加ヘッダの識別子からシナリオを決定し(61、505)、付加ヘッダを削除する。IPv4-IPv6変換有の場合、シナリオ処理部23はHAアドレスと気付アドレスを取得し、IPv6パケット処理部24にIPinIPトンネル情報を設定する(81、506)。次にMN1のホームアドレスを取得し、変換エントリの生成・更新を行い、本ルーチンを終了する(82、507)。ステップ81とステップ82の処理は、第1の実施例のステップ63、ステップ64の処理と同様である。

ステップ81でIPinIPトンネル情報が設定できなかった場合、ス 25 テップ82で変換エントリの生成・更新ができなかった場合は、受 信パケットを廃棄し(67)、本ルーチンを終了する。 ここで、図19に戻りパケットの送受信シーケンスの説明を続ける。

CN2がMN1にパケットを送信する際、CN2はMN1のホームアドレス宛にパケットを送信する(508)。HA4は上記パケットを捕捉し、IPへッダを付加する(509)。外側IPへッダの着信先アドレスには、MN1が在圏網5bで取得したCoAが設定される。外側IPへッダの送信元アドレスには、HA4のアドレスが設定される。

MN1のIPv6パケット処理部24は、パケット509を受信するとパケット受信処理ルーチン120を起動する。

10 IPv6パケット処理部は、パケット509を受信するとMN1がホーム網に存在するか否かを判断する(121)。ステップ506においてCoAを取得済みであるため、IPv6パケット処理部24は、MN1がホーム網以外に存在すると判断する。続いて、受信パケットのNextHeader値を参照する。NextHeader値がIPヘッダであれば、外側15 IPヘッダの送信元アドレスを確認する。外側IPヘッダの送信元アドレスがHA4のアドレスであれば、IPv6パケット処理部24は外側IPヘッダを削除する(デカプセル化)(128、510)。次にセキュリティポリシの有無を確認する(129)。セキュリティポリシが存在しなければ、パケットをシナリオ処理部23に送信し(127)、本20 ルーチンを終了する。

ステップ129において、セキュリティポリシが存在する場合、 受信パケットが上記ポリシを満たすか否かを確認する(126)。 セキュリティポリシを満たす場合は、パケットのNext Header値 を参照する。Next Header値がIPヘッダでなければ(131)、受信パ ケットをシナリオ処理部23に送信し(127)、本ルーチンを終了 する。 ステップ126において、セキュリティポリシを満たさない場合 は受信パケットを廃棄し(130)、本ルーチンを終了する。

ステップ128において、外側IPヘッダの送信元アドレスがHA4のアドレスでなければ、受信パケットを廃棄し(130)、本ルーチンを終了する。

ステップ511、512は、第1の実施例と同様である。

次にホストOS上のアプリケーション11がCN2にパケットを送信する方法を説明する。ステップ513、514は、第1の実施例と同様である。

10 IPヘッダ変換後(514)、シナリオ処理部23はIPv6パケット処理 部24にパケットを送信する。IPv6パケット処理部24は、パケット 送信処理ルーチン100を起動する。

IPv6パケット処理部は、パケット514を受信するとMN1がホーム網に存在するか否かを判断する(101)。ステップ506においてCoAを取得済みであるため、IPv6パケット処理部24は、MN1がホーム網以外に存在すると判断する。続いて着信先アドレス41bで、Binding Update List管理テーブル210を参照する(102)。上記Binding Update List管理テーブル210に該当エントリが存在しなければ、セキュリティポリシの有無を確認する(108)。セキュリティポリシが存在しなければ、IPv6パケット処理部は、ステップ506で設定したIPinIPトンネル情報を参照してIPヘッダを追加する(カプセル化)(515、111)。そして、パケットを送信し(107)、

ステップ516、517は、第1の実施例と同様である。

本ルーチンを終了する。

25 ステップ109において、パケットを廃棄するべきと判断した場合、或いは、ステップ110において、SAが検出できなかった場合、

受信パケットを廃棄して(112)、本ルーチンを終了する。

図20は、MN1がCN2との間でMobile IPv6の経路最適化処理を行った場合のパケット送受信シーケンスを示す。

MN 1 のMobile IPv6処理部25は、MN1のCoAを通知するため、CN2にBinding Updateメッセージを送信する(531)。 MN 1 の Mobile IPv6処理部25はCN2からBinding Acknowledgementメッセージを受信する(532)。上記Binding Acknowledgementメッセージ532はIPsecを含まない。

IPv6 処理部 25 は、 Mobile IPv6の Binding Acknowledgementメッセージを受信すると、BA処理ルーチン70を 10 起動する。まずRouting Header 421の処理を行う(71)。IPv6 Routing Headerに設定されたMN1のホームアドレス4211とIPv6着 信先アドレス41bに設定されたMN1のCoAを入れ替える。次にIPv6 ヘッダ41のNext Header値が、IPsecであるか確認する(72)。Next HeaderがIPsecではなければ、SPDを参照して、セキュリティポリ 15 シに合致することを確認する(74)。その後、Mobile IPv6処理部 25は、Binidng Acknowledgementメッセージ処理を行う。Mobile IPv6処理部25は、Binding Acknowledgementメッセージの送信元 アドレスでBinding Update List管理テーブル210を検索する。該 当エントリがあれば、エントリの更新を行う。該当エントリがな 20 ければ、新規エントリを追加する(75、533)。

続いて、Mobile IPv6処理部25は、受信パケットにシナリオ識別子を含むヘッダを付加し、シナリオ処理部23に送信後(76、534、535)、本ルーチンを終了する。Binding Acknowledgementメッセージ532の送信元アドレスは、CNアドレスであり、HAアドレスではない。そこで、シナリオ識別子にはIPv4-IPv6変換有り経路最

適化有りを示す番号(10011)を設定する。

シナリオ処理部23は、BA処理ルーチン60を起動して、付加ヘッタの識別子からシナリオを決定し(61、536)、付加ヘッタを削除する。IPv4-IPv6変換有経路最適化有りの場合、まず、シナリオ 処理部23は、Binding Acknowledgementメッセージ532のMHタイプ 4221を参照する(83)。MHタイプがBinding Acknowledgementメッセージを示す値であれば、IPv6パケット処理部24のBinding Update List管理テーブル210をBinding Acknowledgementメッセージの送信元アドレスで検索する。該当エントリがあれば、エントリの情報を更新する。該当エントリがなければ、新規エントリを上記テーブル210に追加する(84)。次にMN1のホームアドレスを取得し、変換エントリの生成・更新を行い、本ルーチンを終了する(82、537)。

ステップ84において、Binding Update List管理テーブル210 15 のエントリ更新或いはエントリ追加ができなかった場合、受信パケットを廃棄し(67)、本ルーチンを終了する。

ステップ83において、MHタイプがBinding Errorメッセージを 示す値であれば、Binding Update List管理テーブル210から該当 エントリを削除し(85)、本ルーチンを終了する。

20 ここで、図20に戻りパケットの送受信シーケンスの説明を続ける。

CN2がMN1にパケットを送信する際、MN1のホームアドレスでCN2のBinding Cache管理テーブルを参照する。CN2はステップ531でMN1のバインディング情報を取得している。従ってCN2は着信 25 先アドレス41bにMN1のCoAを、IPv6 Routing Header 421にMN1のホームアドレスを、送信元アドレス41aにCN2のアドレスを、それぞ

れ設定したパケットを送信する(538)。

MN1のIPv6パケット処理部24は、パケット538を受信するとパケット受信処理ルーチン120を起動する。

IPv6パケット処理部は、MN1がホーム網に存在するか否かを判 断する(121)。ステップ506においてCoAを取得済みであるため、 IPv6パケット処理部24は、MN1がホーム網以外に存在すると判断 する。続いて、受信パケットのNext Header値を参照する。Next Header値がRouting Headerであれば、Routing Header処理を行う (123、539)。次にRouting HeaderのNext Header値を確認する(124)。

10 Next Header値がIPsecであれば、SAを検索しIPsec処理を行う (125)。次にセキュリティポリシを確認する (126)。ステップ124 において、Next Header値がIPsecでなければ、セキュリティポリシの有無を確認する (129)。セキュリティポリシが存在しなければ、パケットをシナリオ処理部23に送信し(127)、本ルーチンを 8了する。

ステップ129において、セキュリティポリシが存在する場合、 受信パケットが上記ポリシを満たすか否かを確認する(126)。 セキュリティポリシを満たす場合は、

パケットのNext Header値を参照する。Next Header値がIPヘッダ 20 でなければ(131)、受信パケットをシナリオ処理部23に送信し (127)、本ルーチンを終了する。

ステップ126において、セキュリティポリシを満たさない場合 は受信パケットを廃棄し(130)、本ルーチンを終了する。

ステップ125において、IPsec処理が正常に終了しなければ、受 25 信パケットを廃棄し(130)、本ルーチンを終了する。

ステップ123において、Routing HeaderのHome Addressフィー・

ルドにMN1のホームアドレスが設定されていなければ、受信パケットを廃棄し(130)、本ルーチンを終了する。

ステップ540、541は、第1の実施例のステップ511、512と同様である。

5 次にホスト0S上のアプリケーション11がCN2にパケットを送信する方法を説明する。ステップ542、543は、第1の実施例のステップ513、ステップ514と同様である。

IPヘッダ変換後(543)、シナリオ処理部23はIPv6パケット処理部24にパケットを送信する。IPv6パケット処理部24は、パケット送信処理ルーチン100を起動する。

IPv6パケット処理部は、MN1がホーム網に存在するか否かを判断する(101)。ステップ506においてCoAを取得済みであるため、IPv6パケット処理部24は、MN1がホーム網以外に存在すると判断する。続いて着信先アドレス41bで、Binding Update List管理テーブル210を参照する(102)。上記Binding Update List管理テーブル210には、ステップ537で生成したエントリが存在する。そこで、IPv6パケット処理部は、Destionation Options HeaderのHome Address Optionを生成する(103、544)。Home Address Optionには、MN1のホームアドレスを設定する。送信元アドレス41aには、MN1のCoAを設定する。着信先アドレス41bには、CN2のアドレスを設定する。

次に、セキュリティポリシの有無を確認する(104)。セキュリティポリシが存在しなければ、IPv6パケット処理部は、パケットを送信し(107、545)、本ルーチンを終了する。

25 ステップ104において、セキュリティポリシが存在する場合、 送信パケットのセキュリティポリシを決定する(105)。IPsec適用

時、IPv6パケット処理部は、SAを検索してIPsec処理を行う(106)。 次に、パケットを送信し(107)、本ルーチンを終了する。IPsec 非適用時、IPv6パケット処理部は、パケットを送信し(107)、本 ルーチンを終了する。

ステップ105において、パケットを廃棄するべきと判断した場合、或いは、ステップ106において、SAが検出できなかった場合、IPv6パケット処理部は、受信パケットを廃棄して(112)、本ルーチンを参照する。

次に、図21を用いて、HA4に位置登録を行ったMN1がIPsec付モ 10 バイルIPトンネルを介してパケットを送受信する場合のシーケ ンスを説明する。

ステップ501から507までの処理は、図19と同様である。

CN2がMN1にパケットを送信する際、CN2はパケットをMN1のホームアドレス宛に送信する(508)。HA4は上記パケットを捕捉し、モバイルトンネルヘッダとIPsec機能付きIPヘッダ(IPsec トンネルモード)を付加する(551)。モバイルトンネルヘッダとIPsec機能付きIPヘッダの着信先アドレスには、MN1が在圏網5bで取得したCoAが設定される。モバイルトンネルヘッダとIPsec機能付きIPヘッダの送信元アドレスには、HA4のアドレスが設定される。

20 MN1のIPv6パケット処理部24は、パケット551を受信するとパケット受信処理ルーチン120を起動する。

IPv6パケット処理部は、パケット551を受信するとMN1がホーム網に存在するか否かを判断する(121)。ステップ506においてCoAを取得済みであるため、IPv6パケット処理部24は、MN1がホーム網以外に存在すると判断する。続いて、受信パケットのNext Header値を参照する。Next Header値がIPsecであれば、SAを検索

して、IPsec処理を行い、外側のIPへッダを削除する(デカプセル化)(IPsec トンネルモード処理)(125、552)。次に受信パケットがセキュリティポリシを満たすか否かを確認する(126、553)。セキュリティポリシを満たす場合は、IPsec処理後のパケットのNext Header値を参照する。

Next Header値がIPヘッダであれば、ステップ128を起動する。まず、外側IPヘッダの送信元アドレスを確認する。外側IPヘッダの送信元アドレスがHA4のアドレスであれば、IPv6パケット処理 部24は外側IPヘッダを削除する(デカプセル化、510)。次に、

10 セキュリティポリシの有無を確認する(129)。セキュリティポリシが存在しなければ、パケットをシナリオ処理部23に送信し(127)、本ルーチンを終了する。

Next Header値がIPヘッダでなければ、パケットをシナリオ処理部23に送信し(127)、本ルーチンを終了する。

15 ステップ126において、セキュリティポリシを満たさない場合 は受信パケットを廃棄し(130)、本ルーチンを終了する。

ステップ125において、SAが検出できなければ、受信パケット を廃棄し(130)、本ルーチンを終了する。

ステップ511、512は、第1の実施例と同様である。

20 次にホストOS上のアプリケーション11がCN2にパケットを送信する方法を説明する。ステップ513、514は、第1の実施例と同様である。

IPへッダ変換後(514)、シナリオ処理部23はIPv6パケット処理部24にパケットを送信する。IPv6パケット処理部24は、パケット送信処理ルーチン100を起動する。

IPv6パケット処理部は、パケット514を受信するとMN1がホーム

網に存在するか否かを判断する(101)。ステップ506においてCoAを取得済みであるため、IPv6パケット処理部24は、MN1がホーム網以外に存在すると判断する。続いて着信先アドレス41bで、Binding Update List管理テーブル210を参照する(102)。上記Binding Update List管理テーブル210に該当エントリが存在しなければ、セキュリティポリシの有無を確認する(108)。

セキュリティポリシが存在する場合、送信パケットのセキュリティポリシを決定する(109、554)。 IPsec適用時は、SAを検索してIPsec処理 (IPsec トンネルモード処理) とモバイルIPのカプセル化処理を行う (110、555)。その後、IPv6パケット処理部24は、パケットを送信し (107、556)、本ルーチンを終了する。

次に、図22を用いて、HA4に位置登録を行ったMN1がIPsec付モバイルIPトンネルを介してパケットを送受信する場合の第2のシーケンスを説明する。

- 15 図21と図22は、HAとMNの間のパケットフォーマットが異なる。 図22におけるHA4は、モバイルトンネルヘッダとIPsec機能付き IPヘッダ (IPsecトンネルモード) の送信元アドレスと着信先ア ドレスがそれぞれ等しい場合、MN宛のパケットを捕捉し、IPsec 機能付きIPヘッダ (IPsec トンネルモード) のみを付加する (557)。
- 20 IPsec機能付きIPヘッダの着信先アドレスには、MN1が在圏網5b で取得したCoAが設定される。IPsec機能付きIPヘッダの送信元ア ドレスには、HA4のアドレスが設定される。

MN1のIPv6パケット処理部24は、パケット557を受信するとパケット受信処理ルーチン120を起動する。

25 ステップ552、553 (121、122、125、126) は、図21の場合と同様である。

ステップ131において、Next Header値はIPヘッダではないため、IPv6パケット処理部は、パケットをシナリオ処理部23に送信し(127)、本ルーチンを終了する。

ステップ511、512は、第1の実施例と同様である。

次にホストOS上のアプリケーション11がCN2にパケットを送信する方法を説明する。ステップ513、514は、第1の実施例と同様である。

IPヘッダ変換後(514)、シナリオ処理部23はIPv6パケット処理部24にパケットを送信する。IPv6パケット処理部24は、パケット送信処理ルーチン100を起動する。

ステップ554、555(101、102、108、109)は、図21の場合と同様である。

ステップ110において、IPsec トンネルモード用のIPヘッダと モバイルトンネルヘッダの送信元アドレスと着信先アドレスが、 15 それぞれ等しい場合、MNは SAを検索してIPsec用のヘッダ処理 (IPsec トンネルモード処理)のみを行う(110、555)。その後、 IPv6パケット処理部24は、パケットを送信し(107、558)、本ル ーチンを終了する。

本発明の第3の実施の形態によると、端末装置のホストOSが
20 Mobile IPv6対応MN機能を備えない場合であっても、Mobile IPv6
処理をMobile IPv6処理部で行った後、ゲストOSのシナリオを起
動することによって、端末装置に対してMobile IPv6信号にIPsecを適用したMobile IPv6サービスの提供が可能になる。

また、ゲストOSのIPv6パケット処理部がBinding Update List 25 を備えることにより、端末装置に対してモバイルIPv6の経路最適 化サービスの提供が可能になる。 また、端末装置とHAとの間のモバイルトンネルにIPsecの適用が可能になり、安全性の高いサービスが提供できる。

さらに、モバイルトンネル用のヘッダの送信元アドレスと着信先アドレスがIPsec用の送信元アドレスと着信先アドレスとそれぞれ等しい場合、モバイルトンネル用のヘッダを省略することが可能になり、サービスをより効率的に提供できる。

(実施例4)

本発明の第4の実施の形態を図を用いて説明する。第4の実施例は、第3の実施例において、IPv6対応アプリケーションを利用 10 する端末装置にMobile IPv6サービスを提供する手段を備えることを特徴とする。

第4の実施例において、シナリオポリシ管理テーブル220は、IPv4-IPv6変換機能なし又は、IPv4-IPv6変換なし経路最適化有りが有効になっているとする。

- 15 第4の実施例において、シナリオ処理部23は、図16に示すBA 処理ルーチンを起動する。図16に示すBA処理ルーチンは、図15 と比べて変換エントリ更新ステップを含まない点が異なる。ステップ91からステップ94は、第3の実施例のステップ81、ステップ83からステップ85と同様である。
- 本発明の第4の実施の形態によると、IPv6対応アプリケーションを利用する端末装置のホストOSがMobile IPv6対応MN機能を備えない場合であっても、Mobile IPv6処理をMobile IPv6処理部で行った後、ゲストOSのシナリオを起動することによって、端末装置に対してMobile IPv6信号にIPsecを適用したMobile IPv6サー

また、ゲストOSのIPv6パケット処理部がBinding Update List

を備えることにより、モバイルIPv6の経路最適化サービスの提供が可能になる。

また、端末装置とHAとの間のモバイルトンネルにIPsecの適用が可能になり、安全性の高いサービスが提供できる。

5 さらに、モバイルトンネル用のヘッダの送信元アドレスと着信先 アドレスがIPsec用の送信元アドレスと着信先アドレスとそれぞ れ等しい場合、モバイルトンネル用のヘッダを省略することが可 能になり、サービスをより効率的に提供できる。

(実施例5)

10 本発明の第5の実施の形態を図を用いて説明する。第5の実施例は、第4の実施例において、端末装置がIPv6対応SIPによるVoIPサービスを利用する手段を備えることを特徴とする。第5の実施例において、シナリオポリシ管理テーブル220は、IPv4-IPv6変換機能なし又は、IPv4-IPv6変換なし経路最適化有りが有効になっているとする。

図23は、本発明における第5の実施例の通信網の構成例を示す。 SIP Proxy8はルータに接続される。

図24、図25、図26は、第5の実施例におけるMN1の通信シーケンスである。

20 図24は、IPsecが端末間音声パケットに適用される場合のMN 1 の通信シーケンスを示す。

ステップ501からステップ506は、図19と同様であるため、ステップ561以降の処理を説明する。

CN2は、SIP Proxy8経由で、MN1にSIP INVITEメッセージを送
 25 信する(561、562)。MN1のホストOS上のアプリケーションが、
 上記メッセージを受信する。上記メッセージを受け付ける場合、

MN1のホスト0S上アプリケーションは、上記INVITEに対する応答メッセージ(200 0K)を送信する。この応答メッセージは、SIP Proxy8経由でCN2へ送信される(563、564)。この応答メッセージは、MN1が音声パケットを受信するIPアドレスの情報として、MN1 のホームアドレスを含む。

CN2は、上記応答メッセージを受信し、応答確認メッセージ (ACK) をMN1へ送信する (565、566)。以上で、CN2とMN1の間にセッションが確立する。

なお、SIP Proxy8がMN1のバインディング情報を保持しない場 10 合、MN1とSIP Proxy8の間で送受信されるメッセージは、HA4を 経由する。

続いて、CN2は、MN1のホームアドレス宛に音声パケット(RTP パケット)を送信する(567)。トランスポートモードのIPsecが、 上記音声パケットに適用されている。

15 HA4は、上記パケットを捕捉して、カプセル化を行いMN1のCoA 宛に送信する(568)。

IPv6パケット処理部24は、上記パケットを受信する。ステップ510は、図19と同様である。

IPv6 パケット処理部24は、受信パケットをIPパケット処理部 20 22経由でホストOSに送信する (570)。ステップ570は、ステップ 512と比べて、オリジナルパケットに対してIPsecが施されている点が異なる。ホストOSは、オリジナルパケットのIPsec処理を行った後、音声パケットの処理を行う。

次に、MN1がCN2に音声パケットを送信する手順を述べる。MN1 25 は音声情報を含むIPパケットにIPsec処理を行い、パケットを送 信する(571)。IPv6パケット処理部24は、パケットにモバイルト ンネル用のヘッダを付加 (カプセル化) する (515)。その後、IPv6パケット処理部は、パケットをHA4経由 (574)でCN2宛に送信する (575)。

図25は、IPsecが端末間音声パケットとモバイルトンネルに適用される場合のMN1の通信シーケンスを示す。

HA4とMN1のモバイルトンネルには、トンネルモードIPsecが適用されるとする。

ステップ561からステップ566は、図24と同じであるため、ステップ567以降の処理を説明する。

10 CN2が音声パケットをMN1のホームアドレス宛に送信する(567)。
HA4は上記パケットを捕捉し、モバイルトンネルヘッダとIPsec機能付きIPヘッダ (IPsec トンネルモード)を付加する(581)。
モバイルトンネルヘッダとIPsec機能付きIPヘッダの着信先アドレスには、MN1が在圏網5bで取得したCoAが設定される。モバイル
15 トンネルヘッダとIPsec機能付きIPヘッダの送信元アドレスには、HA4のアドレスが設定される。

IPv6パケット処理部24は、上記パケットを受信すると、SA処理 およびデカプセル化処理 (IPsecトンネルモード処理) (568)、 SPD検査処理 (569)、デカプセル化 (510) を行う。

- 20 ステップ568、569、510の処理は、図21のステップ552、553、510の処理と同じであるため、詳細は省略する。IPv6パケット処理部24は、IPパケット処理部22経由でホスト0Sにパケットを送信する(570)。ホスト0SはIPsec付パケット570を受信すると、IPsec処理を行った後、音声パケットの処理を行う。
- 25 次に、MN1がCN2に音声パケットを送信する手順を述べる。MN1 は音声情報を含むIPパケットにIPsec処理を行い、パケットを送

20

25

信する(571)。IPv6パケット処理部24は、SPD検査処理(572)、IPsec処理(IPsec トンネルモード処理)とモバイルIPのカプセル化処理(573)を行う。ステップ572、573は、図21のステップ554、555の処理と同じであるため、詳細は省略する。続いて、IPv6パケット処理部24が、パケットをHA4経由(582)でCN2宛に送信する(575)。

図26は、IPsecが端末間音声パケットとモバイルトンネルに適用される場合のMN1の通信シーケンスを示す。

ステップ561からステップ566は、図24と同じであるため、ステ 10 ップ567以降の処理を説明する。

図25と図26は、HAとMNの間のパケットフォーマットが異なる。CN2が音声パケットをMN1のホームアドレス宛に送信する(567)。図26におけるHA4は、MN宛のパケット(567)を捕捉し、IPヘッダ(IPsec トンネルモード)のみを付加する(583)。外側IPヘッダの着信先アドレスには、MN1が在圏網5bで取得したCoAが設定される。外側IPヘッダの送信元アドレスには、HA4のアドレスが設定される。

IPv6パケット処理部24は、上記パケットを受信すると、SA処理 およびデカプセル化処理 (IPsecトンネルモード処理) (568)、 SPD検査処理 (569) を行う。

ステップ568、569の処理は、図22のステップ552、553の処理と同じであるため、詳細は省略する。IPv6パケット処理部24は、IPパケット処理部22経由でホスト0Sにパケットを送信する(570)。ホスト0SはIPsec付パケット570を受信すると、IPsec処理を行った後、音声パケットの処理を行う。

次に、MN1がCN2に音声パケットを送信する手順を述べる。MN1

は音声情報を含むIPパケットにIPsec処理を行い、パケットを送信する(571)。IPv6パケット処理部24は、SPD検査処理(572)、IPsec処理(IPsec トンネルモード処理) (573)を行う。ステップ572、573は、図22のステップ554、555の処理と同じであるため、
詳細は劣略する 続いて IPv6パケット処理部24が、パケットを

5 詳細は省略する。続いて、IPv6パケット処理部24が、パケットを HA4経由(584)でCN2宛に送信する(575)。

本発明の第5の実施の形態によると、IPsec付IPv6対応アプリケーションを利用する端末装置のホストOSがMobile IPv6対応MN機能を備えない場合であっても、Mobile IPv6処理をMobile IPv6 処理部で行った後、ゲストOSのシナリオを起動することによって、端末装置に対してMobile IPv6信号にIPsecを適用したMobile IPv6サービスの提供が可能になる。

また、Mobile IPのIPsec処理部とアプリケーションのIPsec処理部を分離することにより、端末装置とHAとの間のモバイルトンネルにIPsecを適用する場合であっても、IPsec付アプリケーションの利用が可能になる。

(実施例6)

15

20

本発明の第6の実施の形態を図を用いて説明する。第6の実施例は、端末装置がMobile IPv6機能と、HMIPv6機能を備えることを特徴とする。第6の実施例において、シナリオポリシ管理テーブル220はMAPタイプ1から3が有効になっているものとする。

図27は、本発明における第6の実施例の通信網の構成例を示す。 ルータ3がHMIPv6のMAP機能を備える。

図28は、本発明における第6の実施例の端末1の構成例を示す。 25 第1の実施例の端末1の機能に加えて、ホストOS13がMobile IPv6処理部252を備える。またゲストOS17は、Mobile IPv6処理部 25の代わりにHMIPv6処理部251を備える。

図29は、MAP3が送信するルータ広告のメッセージフォーマット 例S4を示す。

ルータ広告メッセージを含むICMPパケット431は、IPv6パケットのペイロード部43に格納される。MAP3が送信するルータ広告S4は、MAPオプション432を含む。MAPオプション432は、HMIPv6対応端末の位置登録モードとMAPアドレスを端末に通知にする機能を持つ。

MIPv6対応端末の位置登録モードは、MAPオプション432のI、P、 10 Vの各ビットの値によって3つのタイプに分類される。

タイプ1は、端末1がHA4との間で送受信する位置登録メッセージ (Binding Update、 Binding Acknowledgement) をMN-MAP間でカプセル化転送する方法である。

タイプ2は、端末 1 がHA4にBinding Updateを直接送信し、HA4

15 から端末 1 へのBinding AcknowledgementをMAP-MN間でカプセル

化転送する方法である。

タイプ3は、端末1がHA4との間で送受信する位置登録メッセージをHA4との間で直接送受信する方法である。

図31から図33に示すシーケンスに従って、図27に示す網5bに在 20 圏するMN1がHA4に位置登録を行い、パケットを送受信するシーケ ンスを説明する。

まず、図31を用いて、上記タイプ1を示すルータ広告メッセージを受信したMN1のパケット送受信シーケンスを説明する。

MN 1 は、ルータ広告601を受信して、RCoAとLCoAを生成後、インタフェース18にLCoAを設定する。次に、MN 1 は、MAP3bに位置登録メッセージ (Binding Update) を送信する(602)。MAP3bは、

RCoAとLCoAの対応情報を保持する。MAP3bは、上記Binidng Update に対する応答 (Binidng Acknowledgement) を送信する (603)。 HMIPv6処理部251は、Binidng Update List管理テーブルを備え、上記テーブルにMAPのエントリを追加(すでにエントリが存在する場合は更新)する (604)。

次に、HMIPv6処理部251は、Binidng Acknowledgementにタイプ 1のMAP位置登録であることを示す識別子を含むヘッダを追加し、シナリオ処理部23へ送信する(605、606)。

シナリオ処理部23は、BA処理ルーチン60を起動して、シナリオ 10 を決定する(61、607)。

シナリオ処理部23は、RCoA、LCoA、MAPアドレスを受信パケットから取得する。MAPアドレスは送信元アドレス41aから、RCoAはIPv6 Routing Headerから、LCoAは着信先アドレス41bから、それぞれ取得する(95)。RCoAに変更があれば(96)、Mobility Header402のMobility Optionsにタイプ1のMAP位置登録を示す値を設定する。シナリオ処理部23は、上記Mobility Optionsを含むBinidng AcknowledgementをIPパケット処理部22経由でホストOSのMobile IPv6処理部252に送信し(97、608、609)、本ルーチンを終了する。

20 RCoAに変更がなければ、本ルーチンを終了する。ステップ95で処理が正常に終了しなければ、受信パケットを廃棄し(67)、本ルーチンを終了する。

Mobile IPv6処理部252は、上記Binidng Acknowledgementを受信すると、HA4にBinidng Updateメッセージ(610)を送信する。

25 上記メッセージは、送信元アドレス41aにRCoAを、着信先アドレス41bにHA4アドレスを、Destination Options HeaderのHome

15

Address OptionにMN1のホームアドレスを設定する。上記メッセージ610を受信したHMIPv6処理部251は、上記パケットをIPinIPでカプセル化した後、MAP3b経由でHA4に送信する。

HA4からBinidng Acknowledgement (611) を受信したMAP3bは IPinIPカプセル化を行い、MN1にパケットを送信する。HMIPv6処理部251は上記メッセージを受信するとデカプセル化を行い、 Mobile IPv6処理部252に送信する。上記メッセージには、送信元アドレス41aにHA4のアドレスが、着信先アドレス41bにRCoAが、 Routing HeaderのHome AddressフィールドにMN1のホームアドレスが、それぞれ設定される。

上記位置登録信号のIPsec処理は、Mobile IP処理部252が行う。 次にMN1がパケットを送受信する方法を述べる。MN1が送受信 するパケットに対して、Mobile IPv6処理部がMN1-HA4間のカプ セル化・デカプセル化を行う。さらにHMIPv6処理部251がMN1-MAP 間のカプセル化・デカプセル化を行う(612、613)。

次に、図32を用いて、上記タイプ2を示すルータ広告メッセージを受信したMN1のパケット送受信シーケンスを説明する。

ステップ601から604は、図31の処理と同様である。

次に、HMIPv6処理部251は、Binidng Acknowledgementにタイプ 2のMAP位置登録であることを示す識別子を含むヘッダを追加し、シナリオ処理部23へ送信する(605、606)。

シナリオ処理部23は、BA処理ルーチン60を起動して、シナリオを決定する(61、607)。

シナリオ処理部23は、RCoA、LCoA、MAPアドレスを受信パケッ 25 トから取得する。MAPアドレスは送信元アドレス41aから、RCoA はRouting Headerから、LCoAは着信先アドレス41bから、それぞ

15

れ取得する(98)。

RCoAに変更があれば (96)、Mobility Header 402のMobility Optionsにタイプ2のMAP位置登録を示す値を設定する。シナリオ処理部 23 は、上記 Mobility Optionsを含む Binidng AcknowledgementをIPパケット処理部22経由でホストOSのMobile IPv6処理部252に送信し(97、608、609)、本ルーチンを終了する。

RCoAに変更がなければ、本ルーチンを終了する。ステップ98で処理が正常に終了しなければ、受信パケットを廃棄し(67)、本ルーチンを終了する。

Mobile IPv6処理部252は、上記Binidng Acknowledgementを受信すると、HA4にBinidng Updateメッセージ(621)を送信する。

上記メッセージは、送信元アドレス41aにRCoAを、着信先アドレス41bにHA4アドレスを、Destination Options HeaderのHome Address OptionにMN 1 のホームアドレスを設定する。上記メッセージ621を受信したHMIPv6処理部251は、上記パケットをHA4に送信する。

HA4からBinidng Acknowledgement(622)を受信したMAP3bはIPinIPカプセル化を行い、MN1にパケットを送信する。HMIPv6処理部251は上記メッセージを受信するとデカプセル化を行い、

Mobile IPv6処理部252に送信する。上記メッセージの送信元アドレス41aにはHA4のアドレスが、着信先アドレス41bにはRCoAが、Routing HeaderのHome AddressフィールドにはMN1のホームアドレスが、それぞれ設定される。

上記位置登録信号のIPsec処理は、Mobile IP処理部252が行う。 次にMN1のパケット受信方法(623)は、図31のステップ612 と同様である。

20

MN1がパケットを送信する際、Mobile IPv6処理部252がMN-HA間カプセル化を行い、パケットを送信する(624)。

次に、図33を用いて、上記タイプ3を示すルータ広告メッセージを受信したMIPv6対応MN1のパケット送受信シーケンスを説明 する。

ステップ601から604は、図31の処理と同様である。

次に、HMIPv6処理部251は、Binidng Acknowledgementにタイプ3のMAP位置登録であることを示す識別子を含むヘッダを追加し、シナリオ処理部23へ送信する(605、606)。

10 シナリオ処理部23は、BA処理ルーチン60を起動して、シナリオを決定する(61、607)。

シナリオ処理部23は、RCoA、LCoA、MAPアドレスを受信パケットから取得する。MAPアドレスは送信元アドレス41aから、RCoAはRouting Headerから、LCoAは着信先アドレス41bから、それぞれ取得する(99)。

RCoAに変更があれば (96)、Mobility Header 402のMobility Optionsにタイプ3のMAP位置登録を示す値を設定する。シナリオ処理部 23 は、上記 Mobility Optionsを含む Binidng AcknowledgementをIPパケット処理部22経由でホストOSのMobile IPv6処理部252に送信し(97、608、609)、本ルーチンを終了する。

RCoAに変更がなければ、本ルーチンを終了する。ステップ99で処理が正常に終了しなければ、受信パケットを廃棄し(67)、本ルーチンを終了する。

Mobile IPv6処理部252は、上記Binidng Acknowledgementを受 25 信すると、HA4にBinidng Updateメッセージ(631)を送信する。

上記メッセージは、送信元アドレス41aにLCoAを、着信先アド

レス41bにHA4アドレスを、Destination Options HeaderのHome Address OptionにRCoAを、Binding UpdateのMobility Options のAlternate-care of address Optionフィールドに、MN1のホームアドレスを設定する。上記メッセージ631を受信したHMIPv6処理部251は、上記パケットをHA4に送信する。

HA4からBinidng Acknowledgement (632) を受信したHMIPv6処理部251は上記メッセージをMobile IPv6処理部252に送信する。上記メッセージの送信元アドレス41aにはHA4のアドレスが、着信先アドレス41bにはLCoAが、Routing HeaderのHome AddressフィールドにはMN1のホームアドレスが設定される。

上記位置登録信号のIPsec処理は、Mobile IPv6処理部252が行う。

次にMN1のパケット送受信方法(633、634)は、図32のステップ623、624と同様である。

本発明の第6の実施の形態によると、Mobile IPv6対応MNに HMIPv6サービスの提供が容易に実現できる。さらに、Mobile IPv6 処理部とHMIPv6処理部を分離することにより、HMIPv6対応端末の IPinIPカプセル化処理、或いは、IPsec処理が容易になる。

(実施例7)

- 本発明の第7の実施の形態を図を用いて説明する。図34は、本発明における第7の実施例の通信網の構成例を示す。第7の実施例は、ルータ3 (3a、3b) にMobile Router10 (10a、10b) が接続され、各Mobile Router10がMobile Network9(9a、9b)を構成することを特徴とする。
- 25 図35は、MN1のホーム網6に設置するHA4の構成例を示す。HA4 は、回線(318a、318b、318m、318n)を収容するインタフェース

部 (IF) (319a、319b、319m、319n) と、サーバ部311 (311a、311b、311m) と、スイッチ部317 (317a、317b) から構成される。

サーバ部311は、パケット受信・送信処理部313と、IPsec処理 部314と、Mobile IP処理部315とを備える。

Mobile IP処理部315は、Mobile IPプロトコル処理機能と、
Mobile IPのホームエージェント (HA) 機能を備える。Mobile IP
のホームエージェント機能は、Binding Cache管理テーブルを備
える。Binding Cache管理テーブルは、MN1のホームアドレスと
気付アドレスの対応情報を保持する。さらに、本実施例における
HA4は、Mobile IP処理部315に、モバイルトンネル処理を複数回
実行する処理プログラムを備える。

図36は、HA4が、Mobile Router10、および、Mobile Network9 内のMN1のHAである場合のモバイルトンネル適用区間を示す。

HA4がMN1と通信する場合、MN1とHA4の間((1)MN-HAモバイルトンンネル)と、Mobile Router10とHA4の間((2)MR-HAモバイルトンネル)に、モバイルトンネルを設定する。

まず、HA4は、MN1のバインディング情報を参照して、オリジナルパケット351にIPへッダ352を追加する。IPへッダ352の着信先アドレスには、MN1の気付アドレス(CoA)が設定される。次にHA4は、Mobile Router (MR)10のバインディング情報を参照して、IPヘッダ353を追加する。IPヘッダ353の着信先アドレスには、MR10

本発明の第7の実施の形態によると、HA4がNetwork Mobilityサービス提供時に必要な複数回のIPinIPカプセル化処理、或いは、IPsec処理が容易に実現できる。

(実施例8)

の気付アドレスが設定される。

20

25

本発明の第8の実施の形態を図を用いて説明する。図38は、本発明における第8の実施例の通信網の構成例を示す。第8の実施例は、MN1のホーム網6とCN2を含むネットワーク361が、GW362を介して、IP網7に接続されることを特徴とする。GW362は、TLS終端機能を備える。

第8の実施例において、MN1のゲストOS APL16は第1のTLS終端機能を備える。MN1のホストOS APL11が第2のTLS終端機能を備える。

図39は、MN1がTLSを用いて通信を行う場合のシーケンスを説 10 明する。

ネットワーク361の外部に存在するMN1が、ネットワーク361に存在する通信装置 (CN2) と通信を行う場合、MN1とGW362の間にTLSを設定して通信を行う。

まず、MN1とGW362の間にTLSのセッションを設定する手順を説明 する。MN1のゲストOS APL16が、利用可能な暗号アルゴリズム、 圧縮アルゴリズム、クライアントランダム値等を含むClient HelloメッセージをGW362に送信する(701)。上記メッセージを 受信したGW362は、利用する暗号アルゴリズムと圧縮アルゴリズ ムを決定する。次にGW362は、決定した値とサーバランダム値を 20 含むServer HelloメッセージをMN1のゲストOS APL16に通知する (702)。GW362は、必要に応じて自身の証明書等を送付してもよい。 GW362がMN1に証明書を送付すると、MN1は、上記証明書を用いて、 GW362の認証を行うことが可能になる。GW362は、オプションメッ セージの送信終了をServer Hello DoneでMN1のゲストOS APL16 25 に通知する(703)。MN1のゲストOS APL16は、各暗号パラメータ のタネとなるプリマスタシークレットを生成して、Client Key ExchangeメッセージでGW362 に通知する (704)。

ここで、MN1のゲストOS APL16とGW362は、利用アルゴリズム、サーバランダム、クライアントランダム、プリマスタシークレットを共有した状態となる。MN1のゲストOS APL16とGW362は、暗号化通信に必要なセキュリティパラメータを生成する。

MN1のゲストOS APL16とGW362は、セキュリティパラメータの設定終了 (Change Cipher Spec) と新しい暗号化仕様の動作の確認 (Finished)をそれぞれ通知する(705から708)。以上で、MN1のゲストOS APL16とGW362の間にTLSのセッションが確立する(709)。

- 10 次に、MN1のホストOS APL11で動作するアプリケーションが、CN2との間でTLSを用いた通信712を行うため、メッセージを交換し(710)、MN1のホストOS APL11とCN2の間にTLSセッション711を確立する。TLSコネクション711の設定手順は、ステップ701から708と同様であるため、詳細は省略する。TLSセッション711は、
- 15 MN1のゲストOS APL16とGW362の間のTLSセッション709を利用する。

本発明の第8の実施の形態によると、MN1がTLSセッションを2つの通信装置との間で確立する場合、複数回のTLS処理が容易に実現できる。

20 (実施例9)

本発明は、以下のような移動体端末装置でも実現される。

互いに接続された第一及び第二の網と、上記第一の網に接続されたホームエージェントとを備えた通信システムにおいて、該ホームエージェントに接続された移動体端末装置であって、該移動 体端末から上記ホームエージェントに向けて送信された位置登録に対する上記ホームエージェントからの応答を受信し、該応答

から上記移動端末装置で用いる通信方式を決定することを特徴とする移動体端末装置。

または、

上記移動体端末装置は、Mobile IPv6処理部と、IPアドレス変 換部を備え、上記移動体端末装置が第一のアドレス体系に従うパケットを受信したときは、上記Mobile IPv6処理部が、上記受信 したパケットをMobile IPv6処理した後、上記IPアドレス変換部が、上記Mobile IPv6処理されたパケットを第二のアドレス体系に変換し、上記移動体端末装置が第一のアドレス体系に従うパケットを送信するときは、上記IPアドレス変換部が、上記送信するパケットを第二のアドレス体系に変換した後、上記Mobile IPv6処理部が、上記変換されたパケットをMobile IPv6処理することを特徴とする上記移動体端末装置。

または、

15 上記第一のアドレス体系がIPv6であり、上記第二のアドレス体系がIPv4であることを特徴とする上記移動体端末装置。

または、

上記移動体端末装置は、Mobile IPv6処理部と、第一のIPsec 処理部を備え、上記Mobile IPv6処理部は、さらにその内部に第 このIPsec処理部を備え、上記移動体端末装置がパケットを受信したときは、上記第二のIPsec処理部が、上記受信したパケットに対して、Mobile IPv6処理に関するIPsec処理を行った後、上記第一のIPsec処理部が、上記IPsec処理されたパケットに対して、さらにIPsec処理を行うことを特徴とする上記移動体端末装置。

25 または、

上記通信システムはさらに、上記第一及び第二の網を接続する

接続装置を備え、上記接続装置はHMIPv6のMAPであることを特徴とする上記移動体端末装置。

(産業上の利用可能性)

本発明を用いると、通信装置は、同一レイヤのセキュリティ処理、 又は、ヘッダ処理を複数回終端することが可能になる。本発明は、 セキュリティ管理形態に応じた処理を行う通信装置を実現する 場合に利用される可能性がある。

請求の範囲

- 1.ネットワークに接続され、パケットを送信及び受信する送受信部と、CPUと、上記送受信部から受信したパケットに対して上記CPUが行う第一及び第二の処理用のプログラムを記憶したメモリとを備えた端末であって、上記第一の処理及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに対する処理であることを特徴とする端末。
- 2.上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレ 10 イヤに対する終端処理であることを特徴とする請求項1記載の 端末。
 - 3.上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに施されたセキュリティ処理を終端する処理であることを特徴とする請求項1または2記載の端末。
- 15 4.上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに施された暗号化を復号する処理であることを特徴とする 請求項1乃至3のいずれかに記載の端末。
 - 5.上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに施されたIPsecの終端処理であることを特徴とする請求項1乃至4のいずれかに記載の端末。
 - 6. 上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに施されたTLSの終端処理であることを特徴とする請求項1 乃至4のいずれかに記載の端末。
- 7.上記メモリにはさらに、第一のオペレーションシステム用の 25 プログラム及び該第一のオペレーションシステム上で動作する 第二のオペレーションシステム用のプログラムが記憶されてお

り、上記第一の処理は上記第二のオペレーションシステム上での 処理であり、上記第二の処理は上記第一のオペレーションシステム上での処理であることを特徴とする請求項1万至6のいずれ かに記載の端末。

- 5 8.上記第二のオペレーションシステムは、上記第一のオペレーションシステム上に構築された仮想マシン上で動作することを特徴とする請求項7記載の端末。
 - 9. 上記ネットワークにはさらに、上記端末の位置情報を管理するサーバが接続されており、上記第一及び第二の処理の対象であ
- 10 る上記受信されたパケットは、上記サーバから上記端末へ送信されたパケットであることを特徴とする請求項1乃至8のいずれかに記載の端末。
- 10.上記端末及び上記サーバはMobileIPの機能に対応した端末及びサーバであって、上記端末はMobileNode

 15 として機能する端末であり、上記サーバは、上記端末のHome
 Agentとして機能するサーバであることを特徴とする請求
 項9記載の端末。
- 11.ネットワークに接続された端末及びサーバを備えた通信システムであって、上記端末は、パケットを送信及び受信する送受 信部と、CPUと、上記送受信部から受信したパケットに対して上記CPUが行う第一及び第二の処理用のプログラムを記憶したメモリとを備えた端末であって、上記サーバは、パケットを送信及び受信する送受信部と、CPUと、上記端末の位置情報を記憶したメモリとを備えたサーバであって、上記端末における第一の処理及び第二の処理は、上記サーバから受信したパケットの同

じレイヤに対する処理あることを特徴とする通信システム。

- 12.上記端末における第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに対する終端処理であることを特徴とする請求項11記載の通信システム。
- 13.上記端末における第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに施されたセキュリティ処理を終端する処理であることを特徴とする請求項11または1.2記載の通信システム。
- 14.上記端末における第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに施された暗号化を復号する処理であることを特徴とする請求項11万至13のいずれかに記載の通信システム。
 - 15.上記端末における第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに施されたIPsecの終端処理であることを特徴とする請求項11万至14のいずれかに記載の通信システム。
- 15 16.上記端末における第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに施されたTLSの終端処理であることを特徴とする請求項11乃至14のいずれかに記載の通信システム。
 - 17.上記端末のメモリにはさらに、第一のオペレーションシステム用のプログラム及び該第一のオペレーションシステム上で
- 20 動作する第二のオペレーションシステム用のプログラムが記憶されており、上記端末における第一の処理は上記第二のオペレーションシステム上での処理であり、上記端末における第二の処理は上記第一のオペレーションシステム上での処理であることを特徴とする請求項11万至16のいずれかに記載の通信システ
- 25 人。
 - 18. 上記第二のオペレーションシステムは、上記第一のオペレ

ーションシステム上で構築された仮想マシン上で動作すること を特徴とする請求項17記載の通信システム。

19.上記端末及び上記サーバはMobileIPの機能に対応した端末及びサーバであって、上記端末はMobileNodeとして機能する端末であり、上記サーバは、上記端末のHomeAgentとして機能するサーバであることを特徴とする請求項11乃至18のいずれかに記載の通信システム。

20.ネットワークを介して端末またはルータに接続され、パケットを送信及び受信する送受信部と、CPUと、上記端末または10 上記ルータのアドレスを記憶したメモリを備えたホームエージェントであって、さらに上記送受信部から受信したパケットに対して上記CPUが行う第一及び第二の処理用のプログラムを記憶したメモリを備え、上記第一の処理及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに対する処理であることを特徴と15 するホームエージェント。

21.移動端末と移動ルータに接続され、上記移動端末と上記移動ルータのアドレスを記憶した上記メモリを有し、上記移動端末から上記移動ルータを経由して受信したパケットに対して上記第一の処理及び第二の処理を行うことを特徴とする請求項20記載のホームエージェント。

22.上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに対する終端処理であることを特徴とする請求項20記載のホームエージェント。

23.上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じ レイヤに施されたセキュリティ処理を終端する処理であること を特徴とする請求項20記載のホームエージェント。

56

- 24.上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じレイヤに施された暗号化を復号する処理であることを特徴とする請求項20記載のホームエージェント。
- 25.上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じ レイヤに施されたIPsecの終端処理であることを特徴とする請求 項20記載のホームエージェント。
 - 26. 上記第一及び第二の処理は、上記受信したパケットの同じ レイヤに施されたTLSの終端処理であることを特徴とする請求項 20記載のホームエージェント。
- 10 27.上記プログラムを記憶したメモリはさらに、第一のオペレーションシステム用のプログラム及び該第一のオペレーションシステム用のプロジステム上で動作する第二のオペレーションシステム用のプログラムが記憶されており、上記第一の処理は上記第二のオペレーションシステム上での処理であり、上記第二の処理は上記第一のオペレーションシステム上での処理であることを特徴とする請
- 求項20記載のホームエージェント。 28.上記第二のオペレーションシステムは、上記第一のオペレ
 - 28. 上記第二のオペレーションシステムは、上記第一のオペレーションシステム上に構築された仮想マシン上で動作することを特徴とする請求項27記載のホームエージェント。

1/39

図1

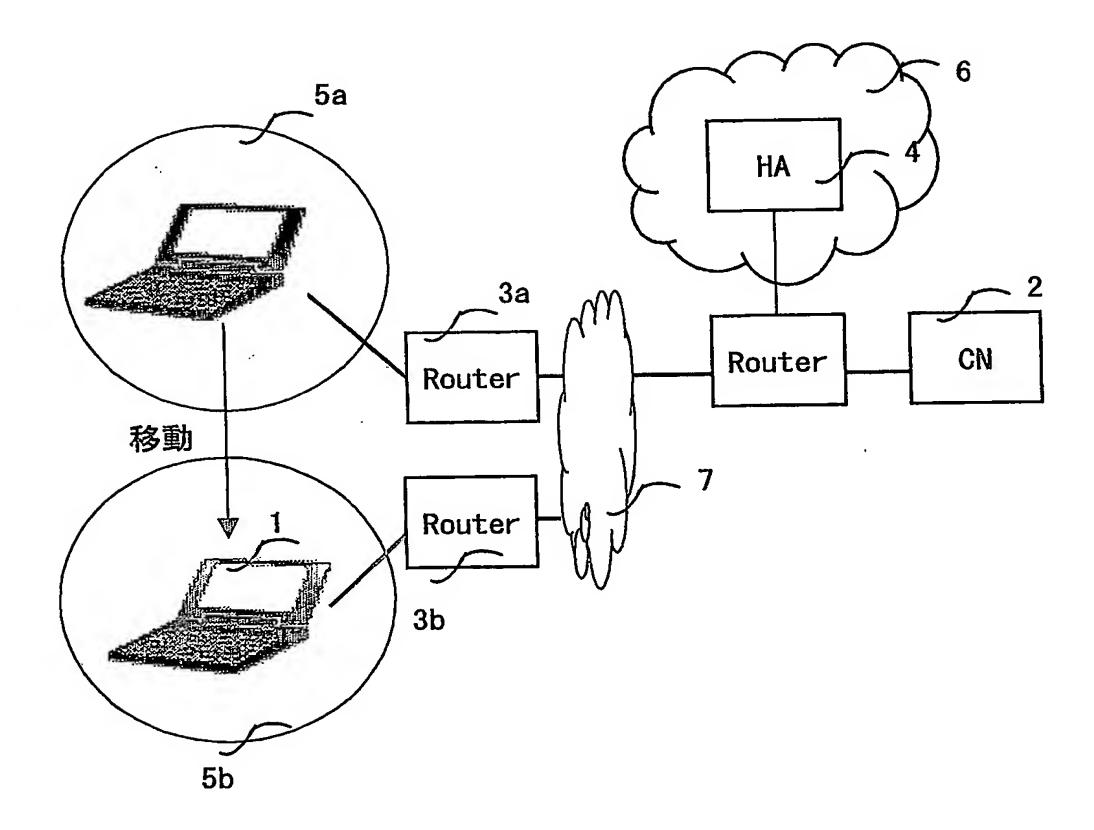
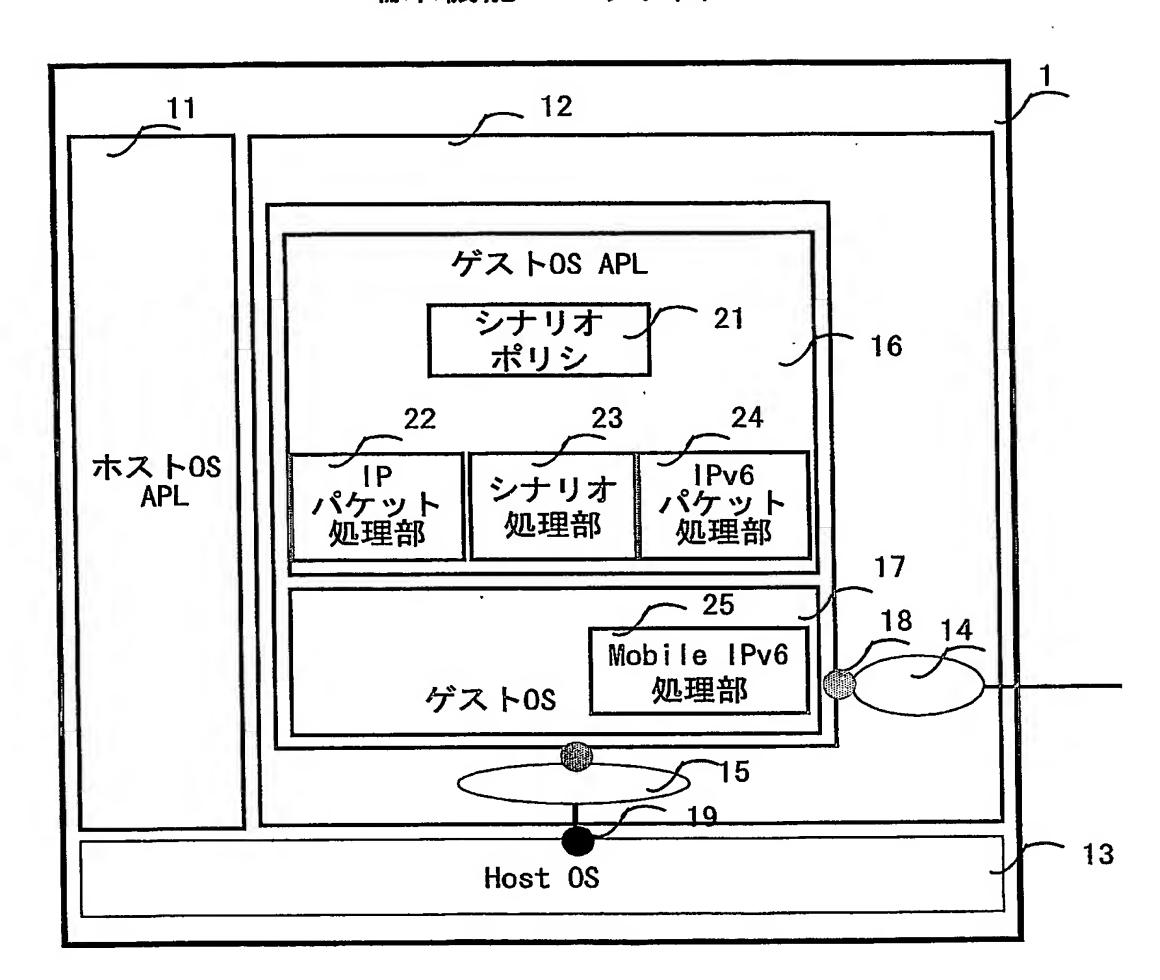


図2

端末機能ブロック図



3/39

図3

210 Binding Update List管理テーブル

211	212	213		214	_
BU送信先 アドレス	Home Address	Care of Address	Lifetime		
				5	210-1
				5	210-2
					210-n

図4

220 シナリオポリシ管理テーブル

221	222	223	
シナリオ番号	シナリオ内容	状態	
10000	IPv4-IPv6変換有 (IPsecなし)	off .	221-1
10001	IPv4-IPv6変換無 (IPsecなし)	off .	221-2
10010	IPv4-IPv6変換有	off	221-3
10011	IPv4-IPv6変換有 経路最適化有	off .	221-4
11000	IPv4-IPv6変換無	off	221-5
11000	IPv4-IPv6変換無 経路最適化有	off	221-6
10100	MAP タイプ1	off	221-7
10200	MAP タイプ2	off	221-8
10300	MAP タイプ3	· off	221-9

5/39

図5

端末機能ブロック図

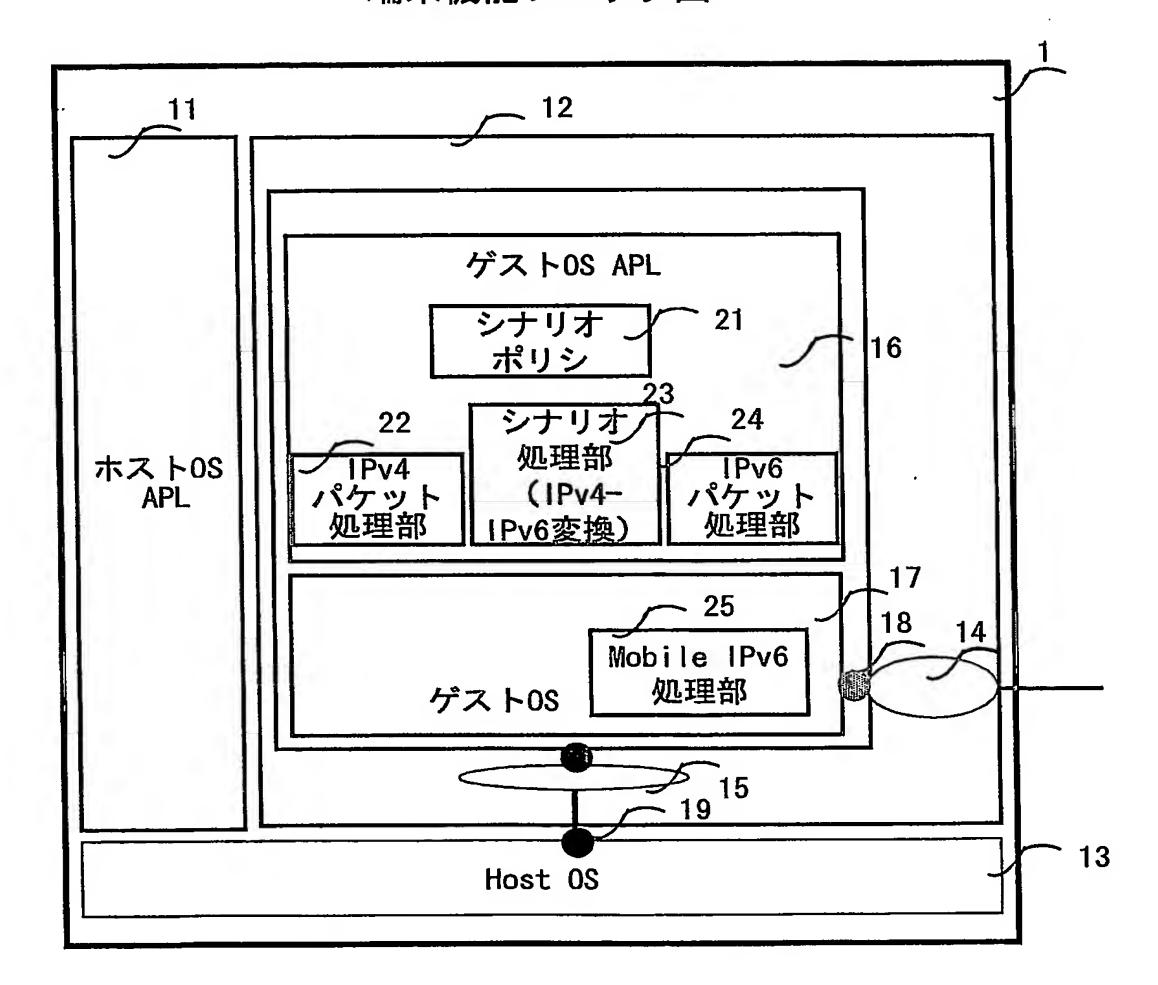


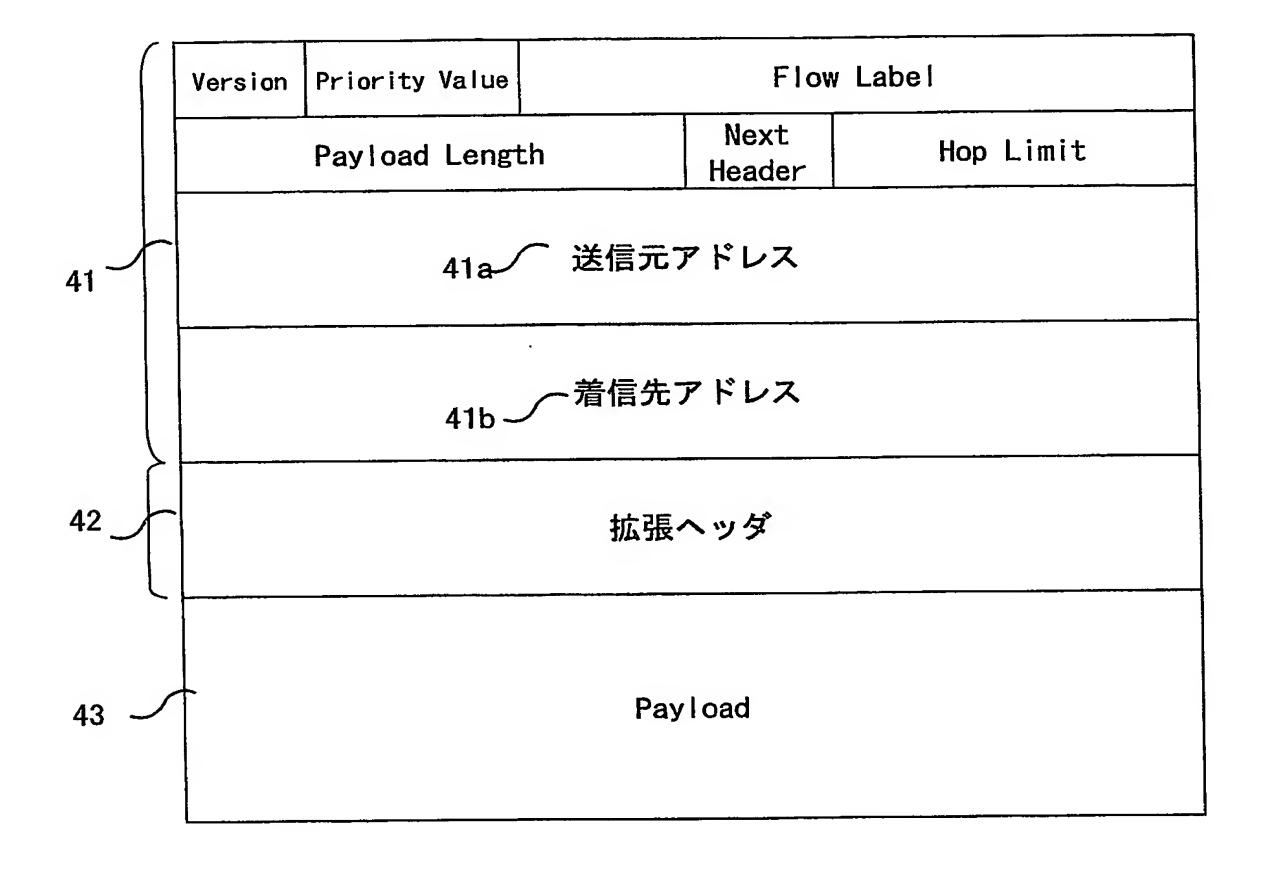
図6

<u>230 IPv4-IPv6変換テーブル</u>

231	232	233	
IPv6	IPv4	Lifetime	
2000:0:0:7::1000 (HoAv6)	192. 168. 0. 10 (HoAv4)	xxx	230-1
2000:0:0:8::1001 (CN v6)	192.168.0.100 (CN仮想v4)	ууу	230-2
			230-n

7/39

図7



8/39

図8

S1 Binding Acknowledgementメッセージフォーマット

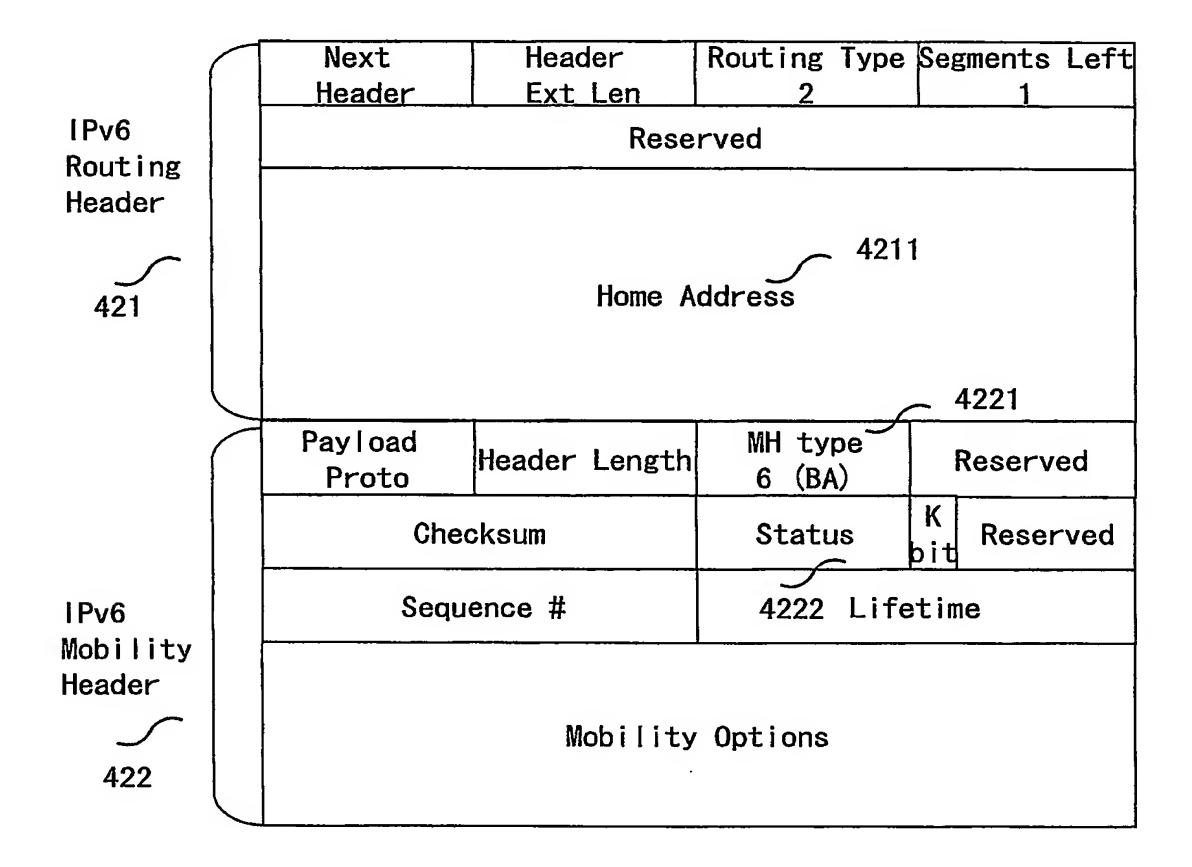
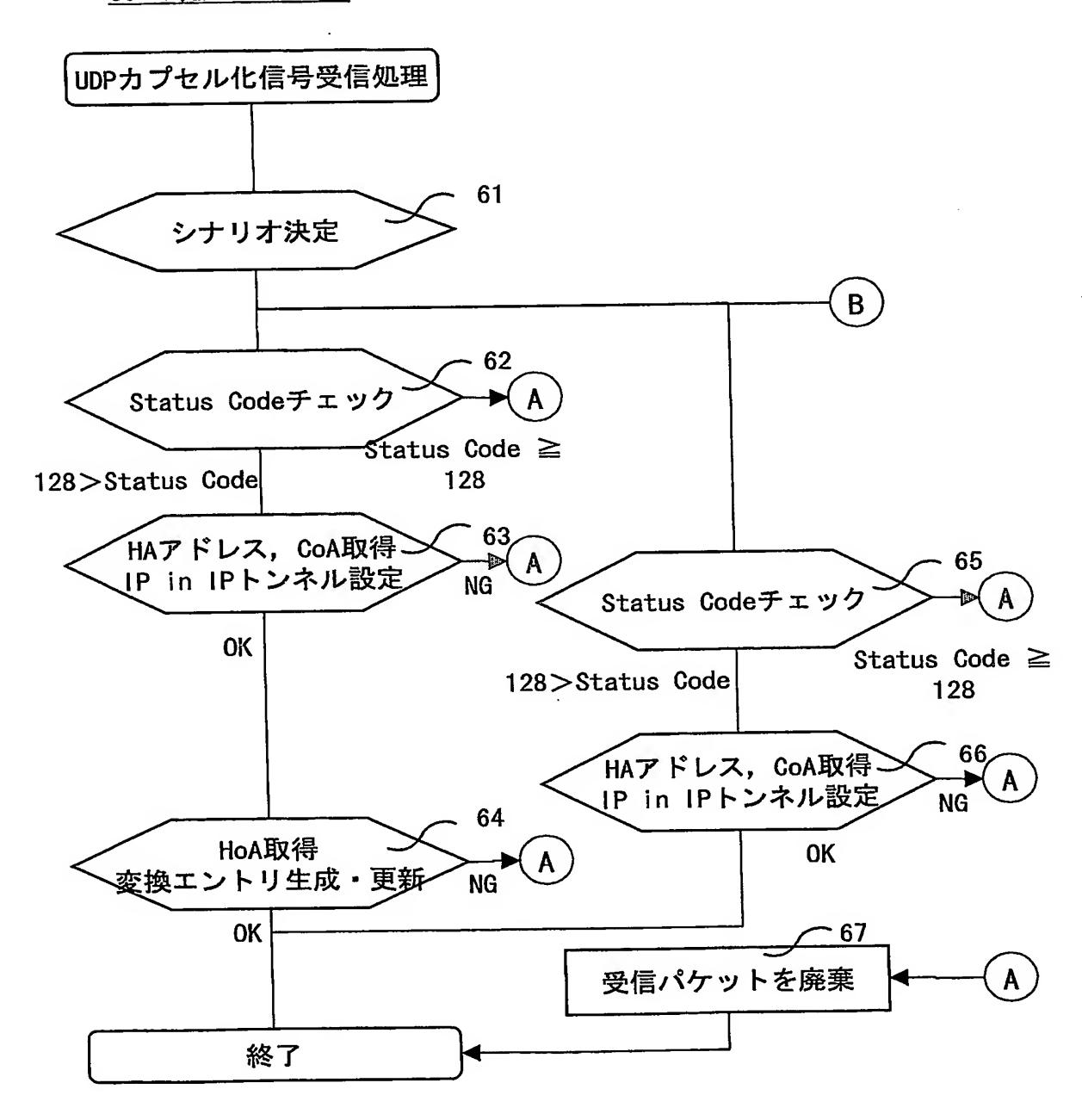
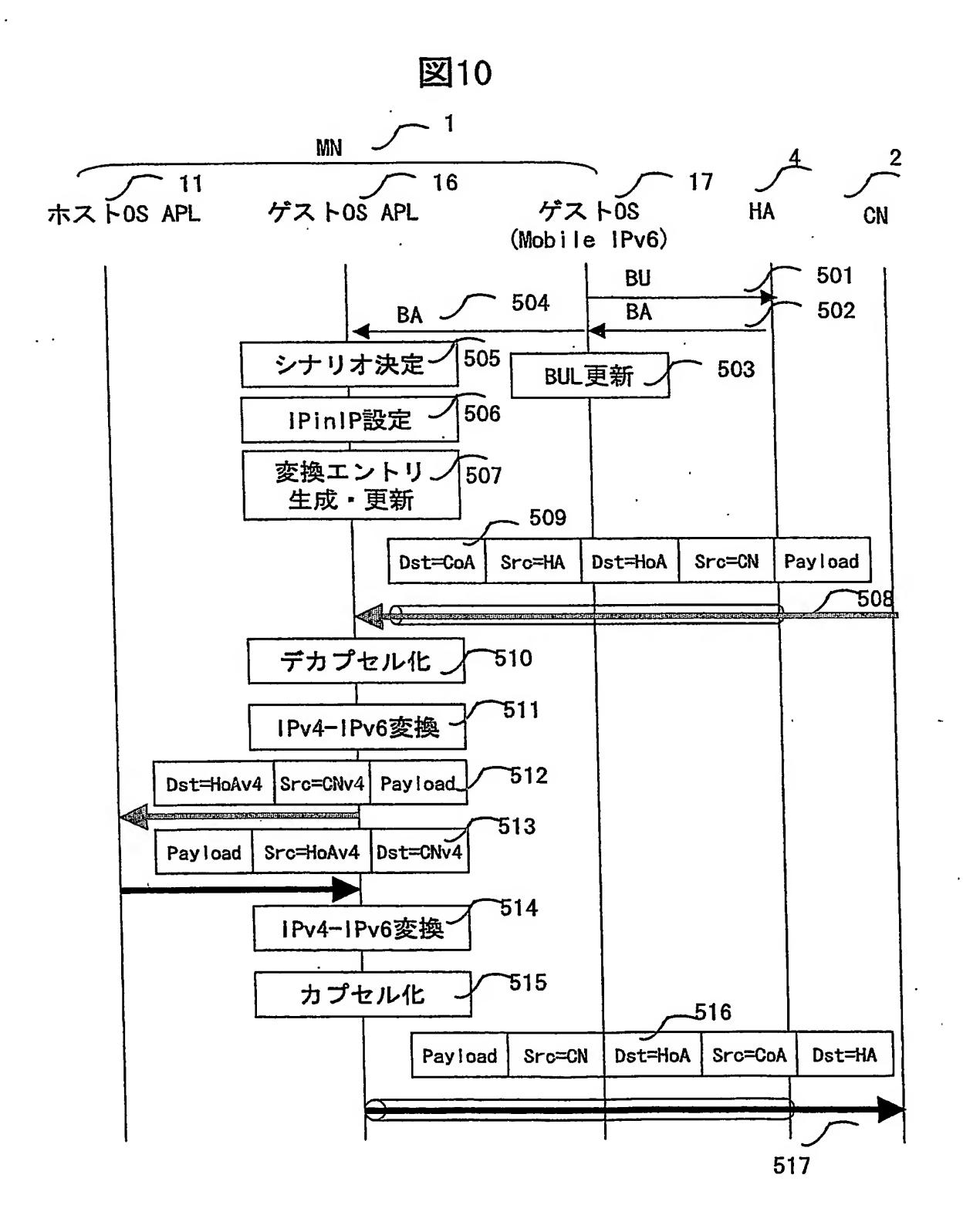


図9

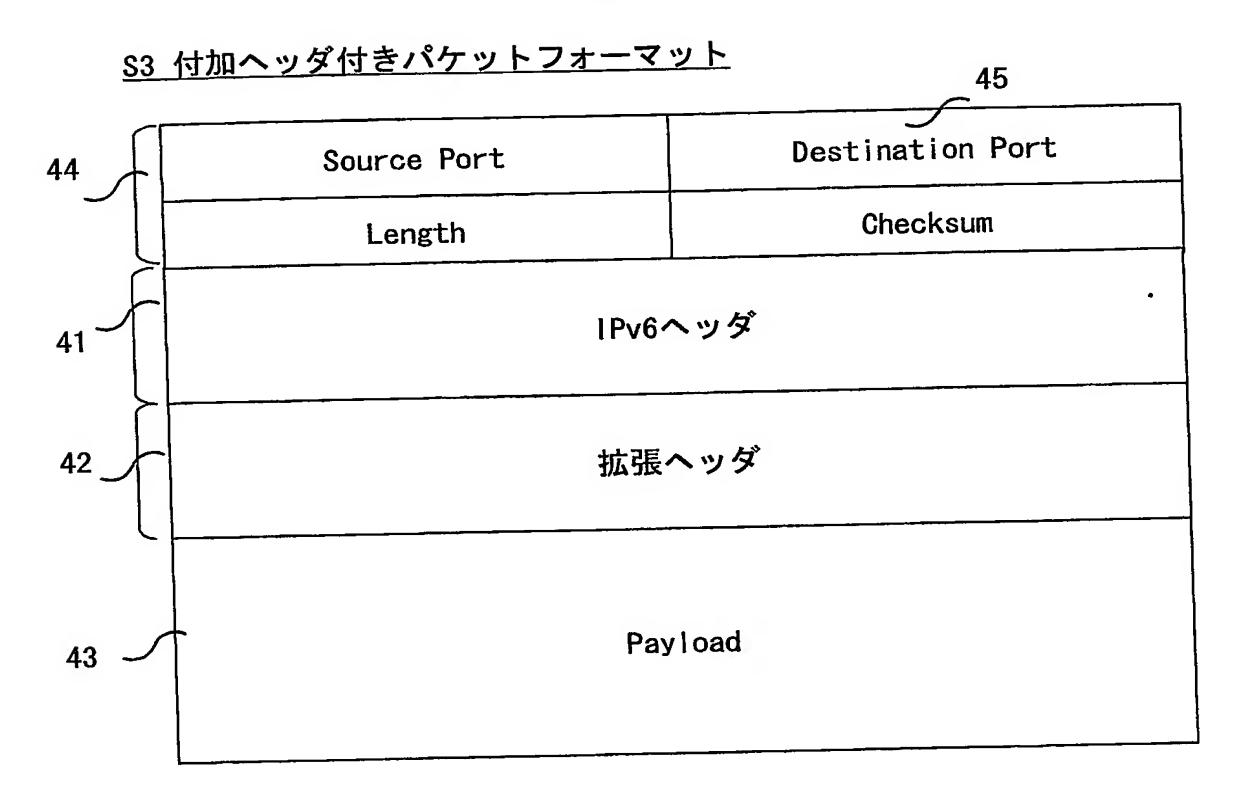
<u>60 BA処理ルーチン</u>

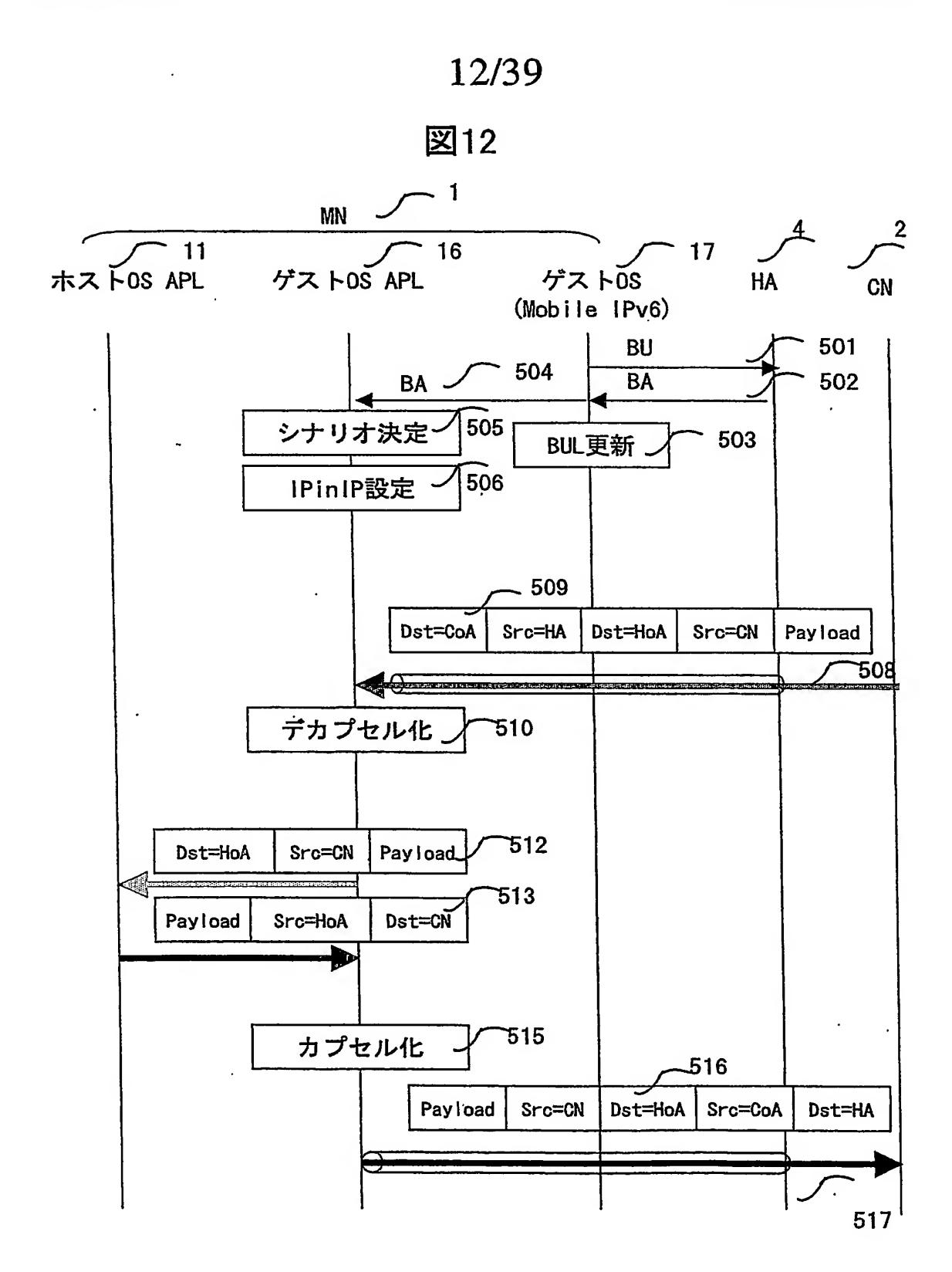




差 替 え 用 紙 (規則26)

図11





差 替 え 用 紙 (規則26)

図13

70 BA処理ルーチン (MIPv6処理部)

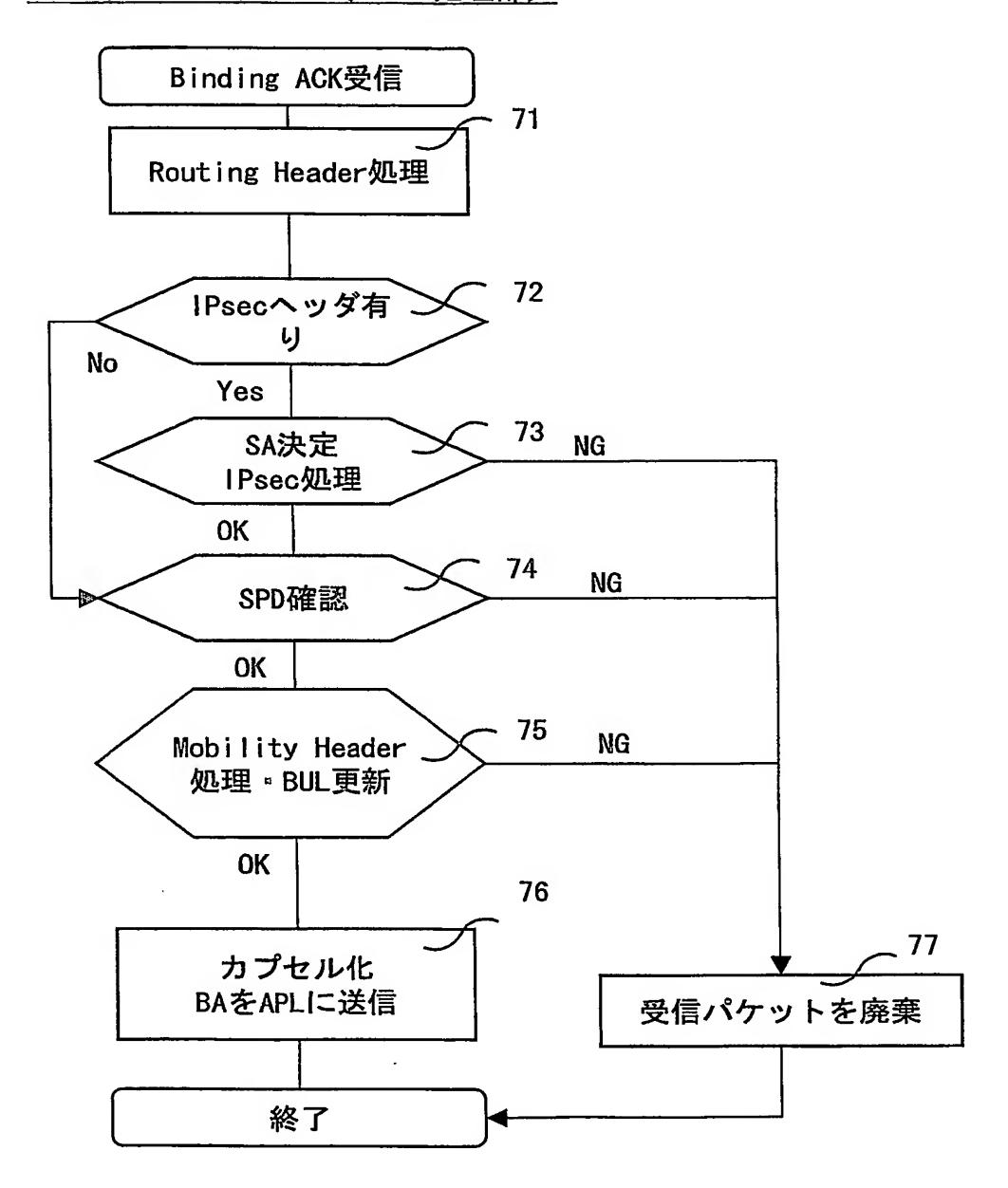
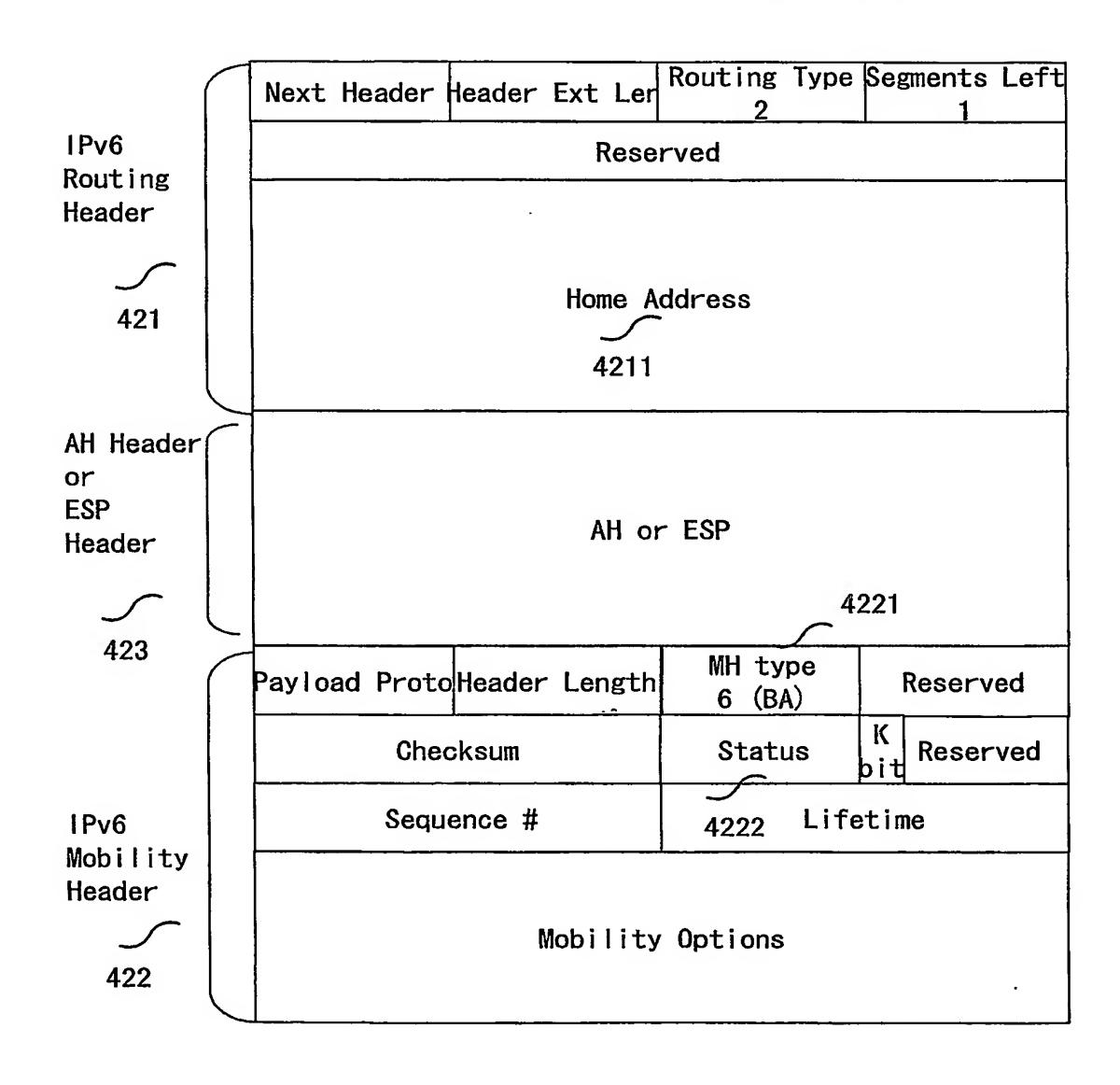


図14

S2 Binding Acknowledgementメッセージフォーマット



15/39

図15

60 BA処理ルーチン

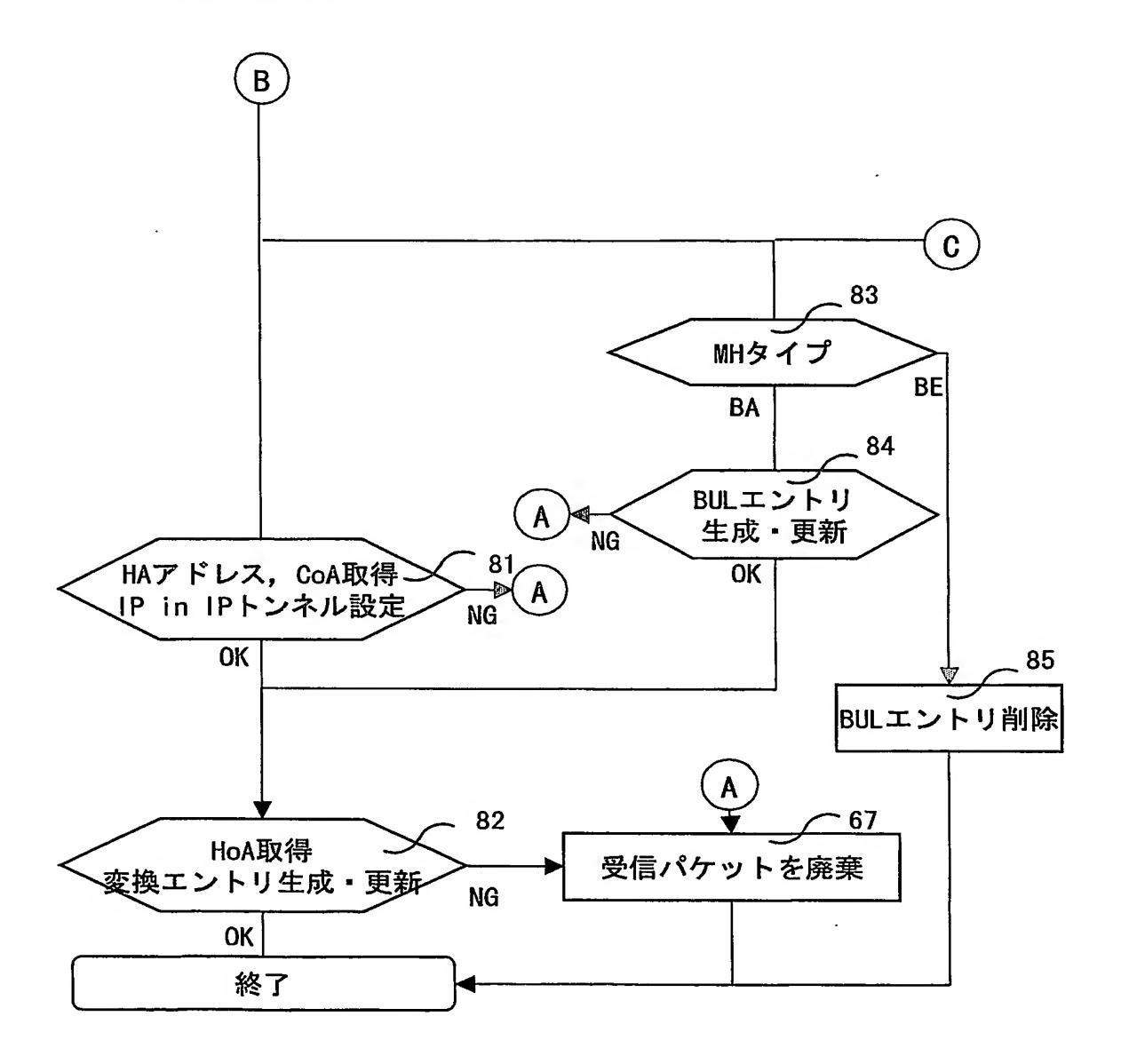
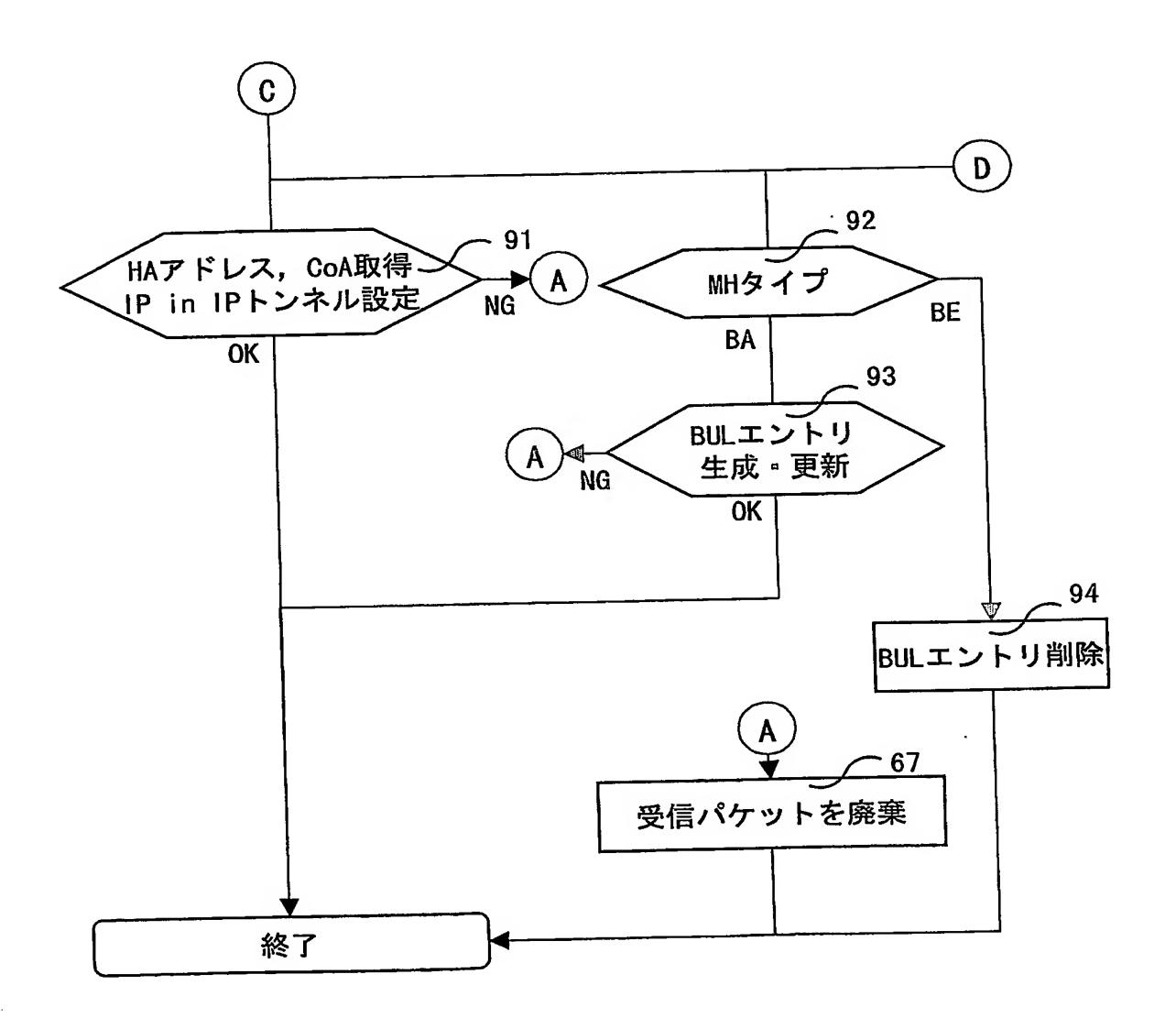


図16

60 BA処理ルーチン



17/39

図17

100 パケット送信処理ルーチン (ゲストOS APL)

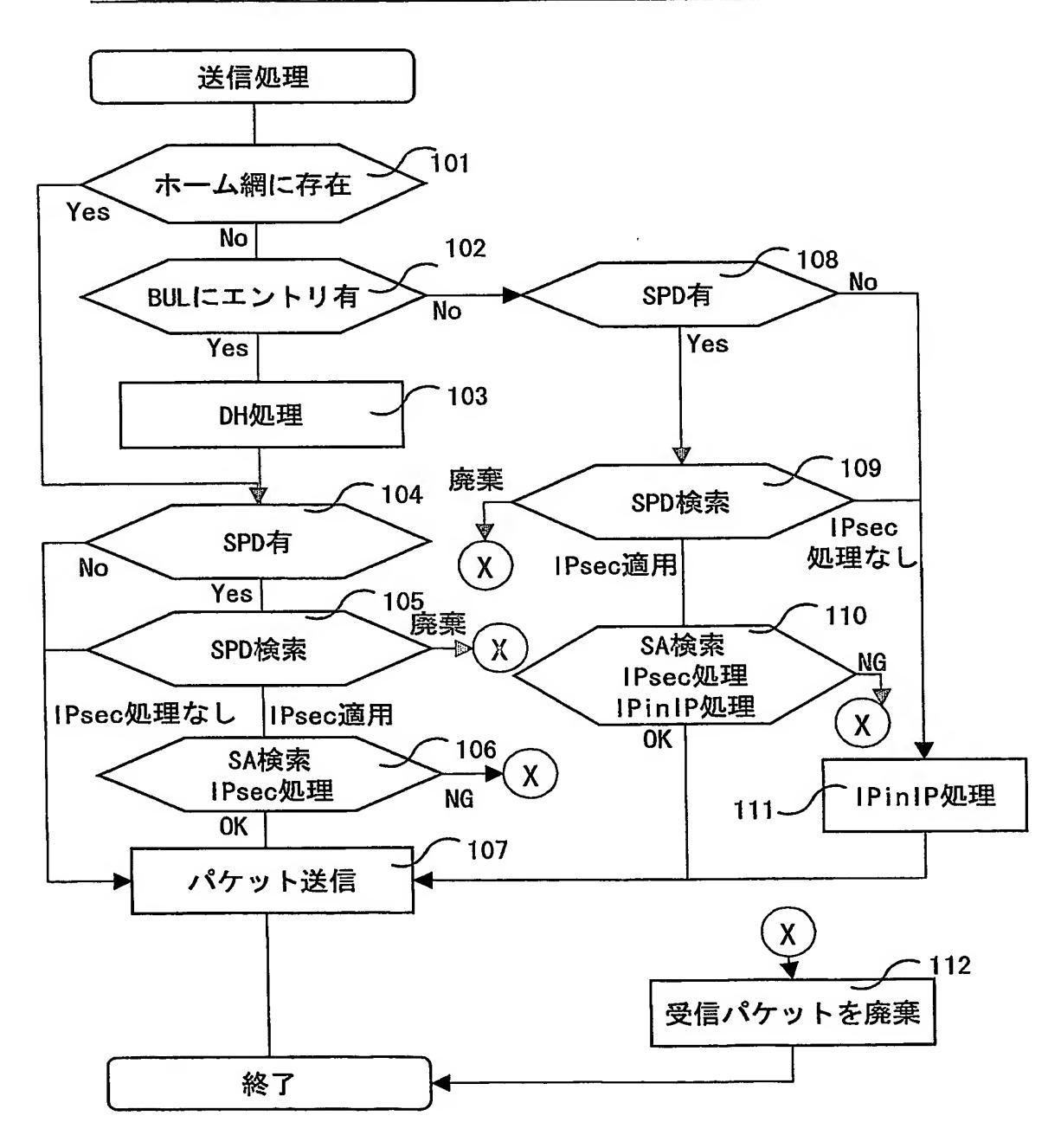
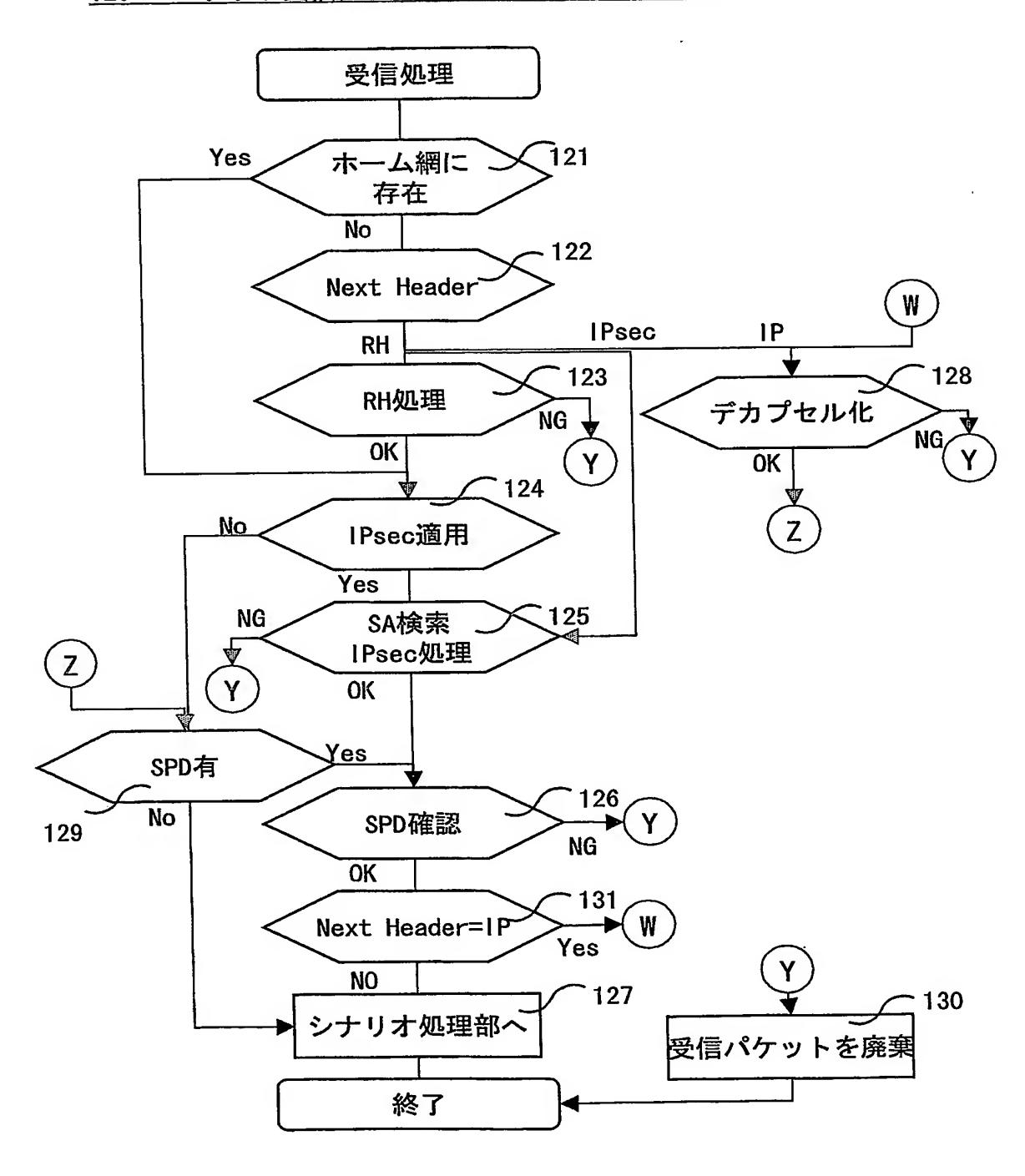
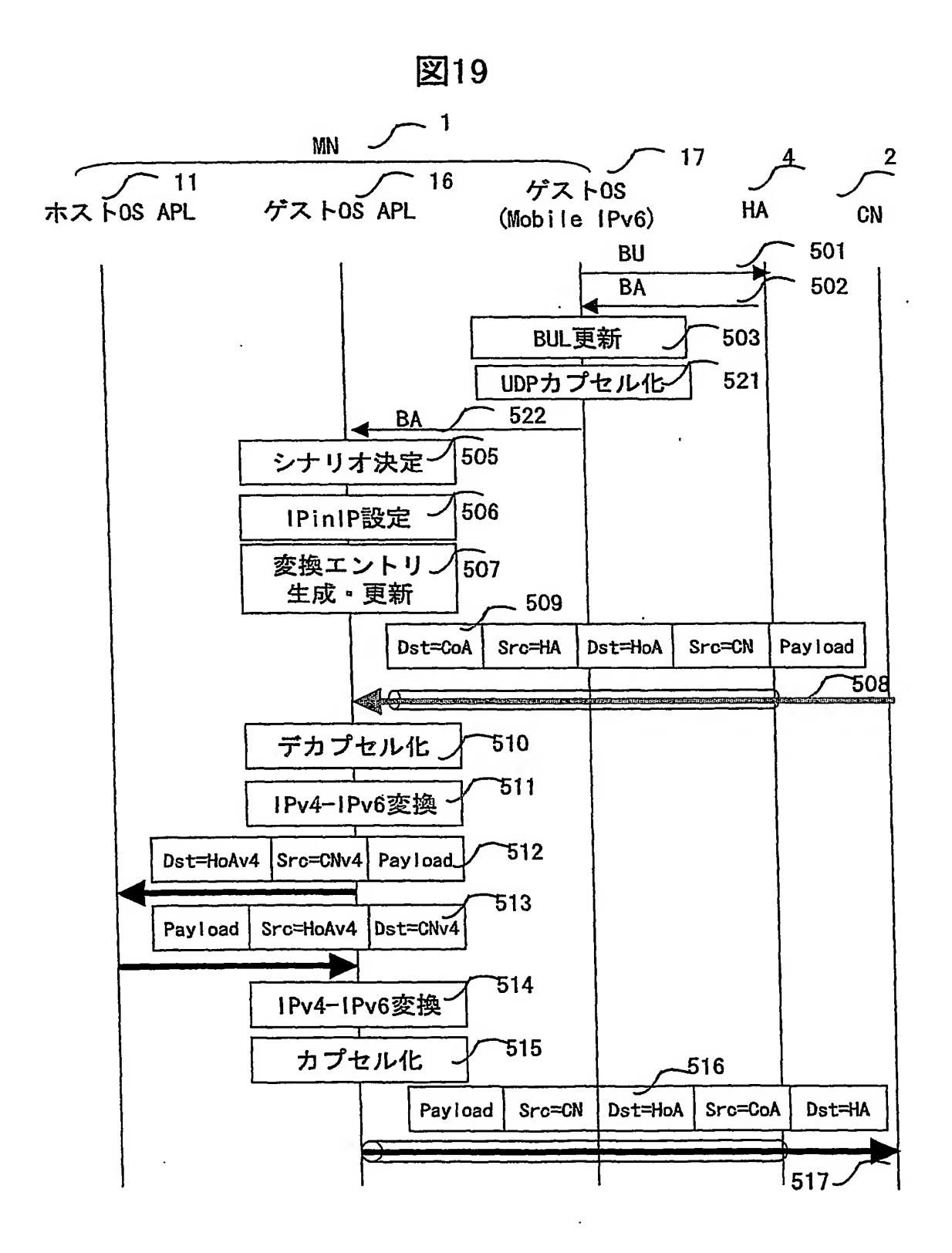
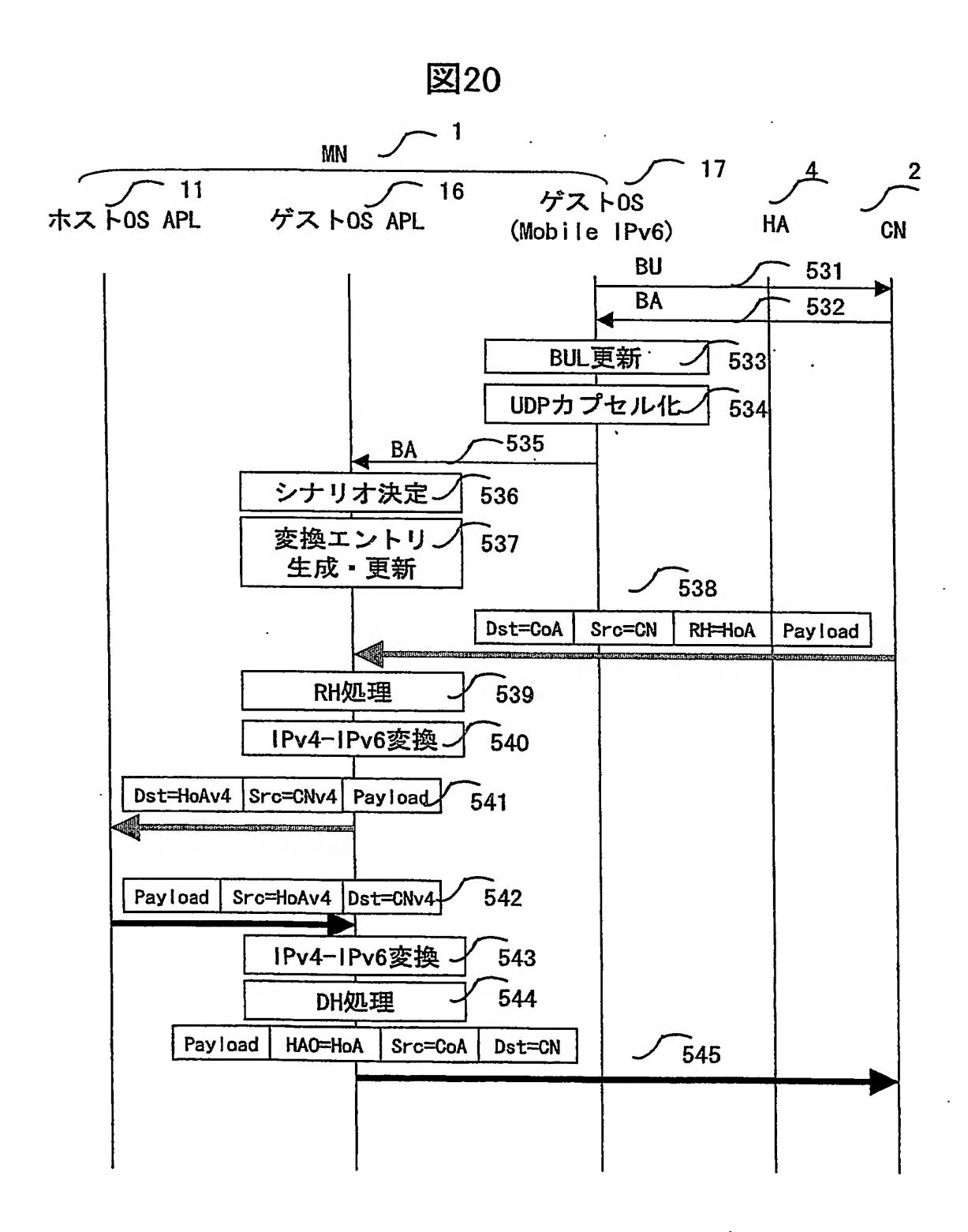


図18 120 パケット受信処理ルーチン (ゲストOS APL)

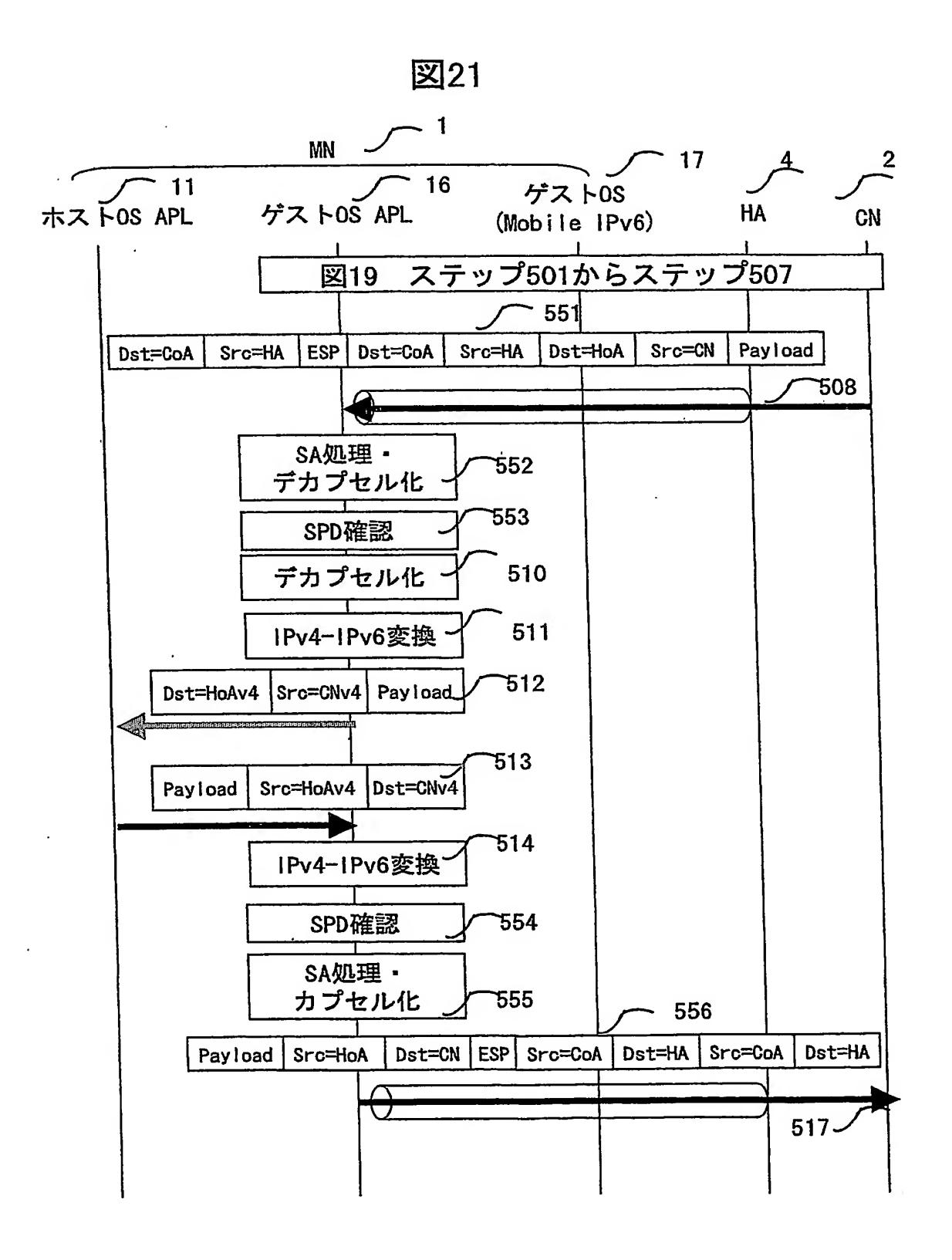




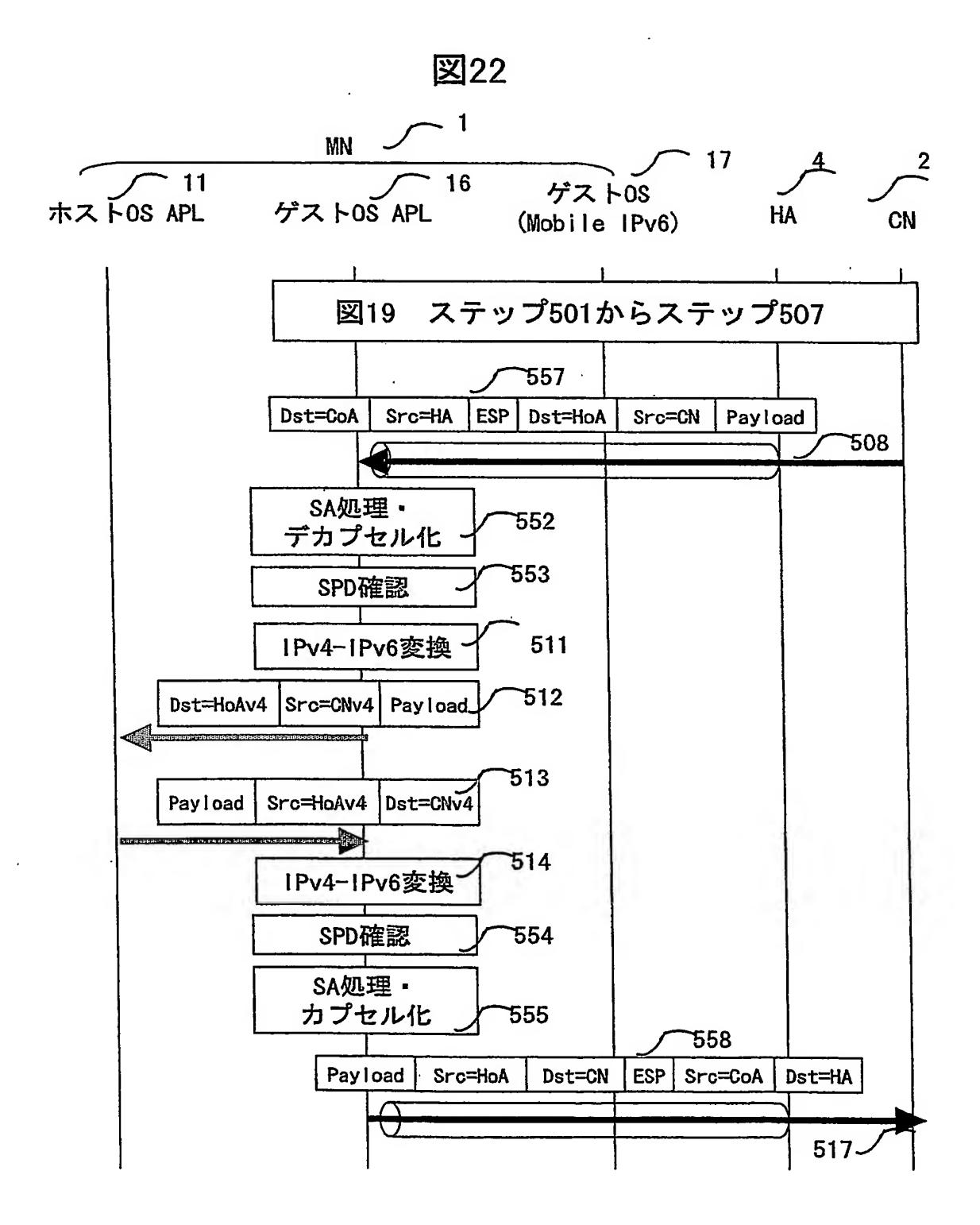
差 替 え 用 紙 (規則26)



差 替 え 用 紙 (規則26)



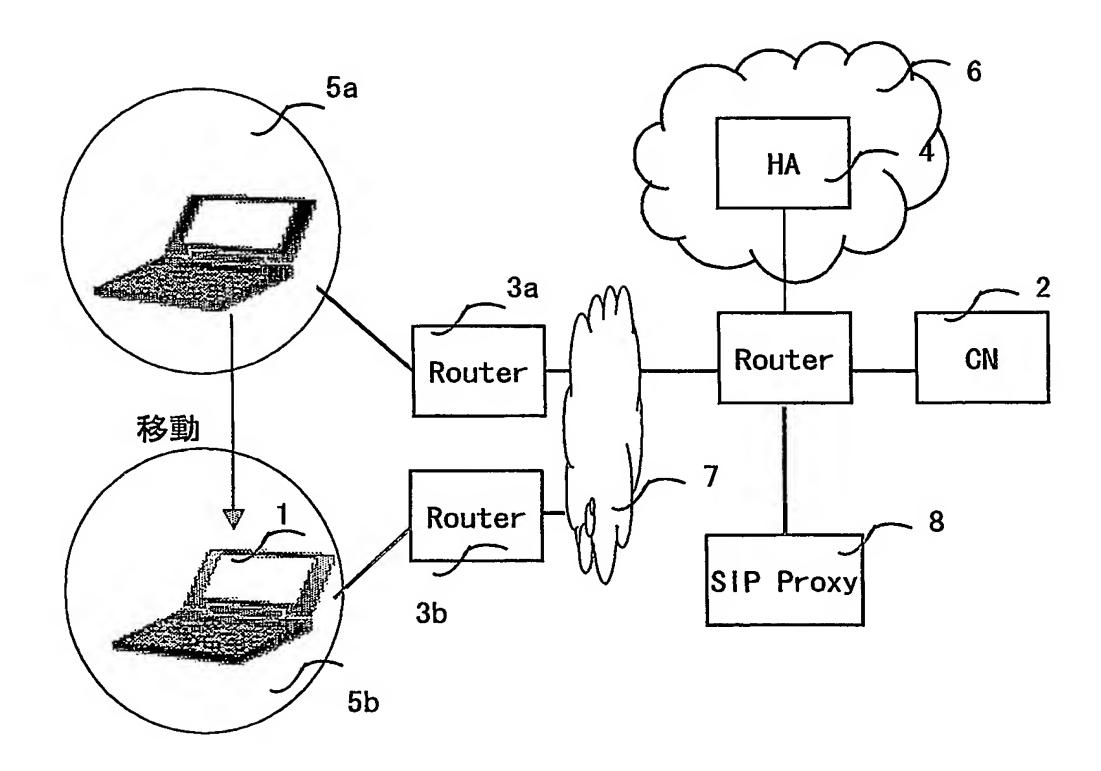
差 替 え 用 紙 (規則26)

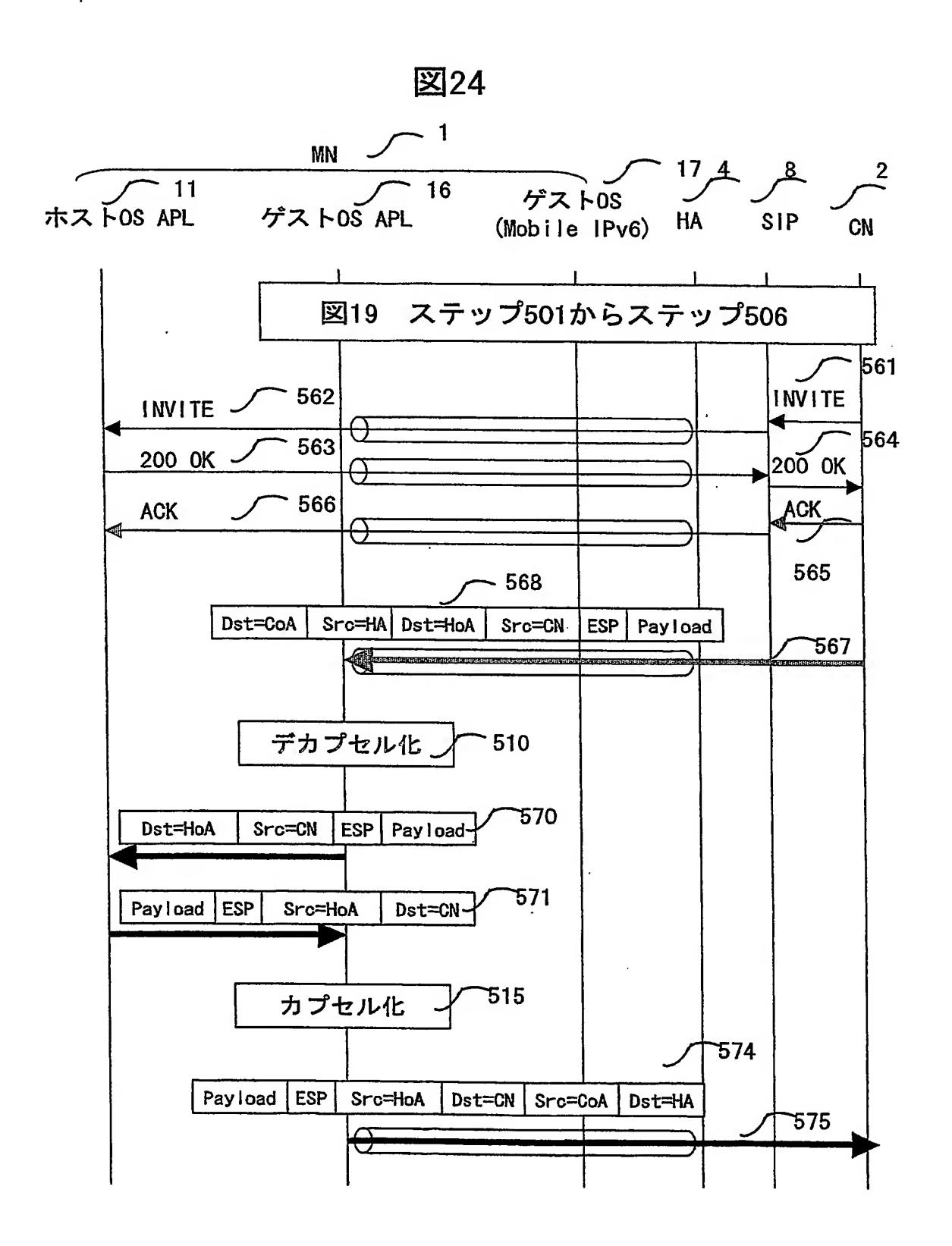


差 替 え 用 紙 (規則26)

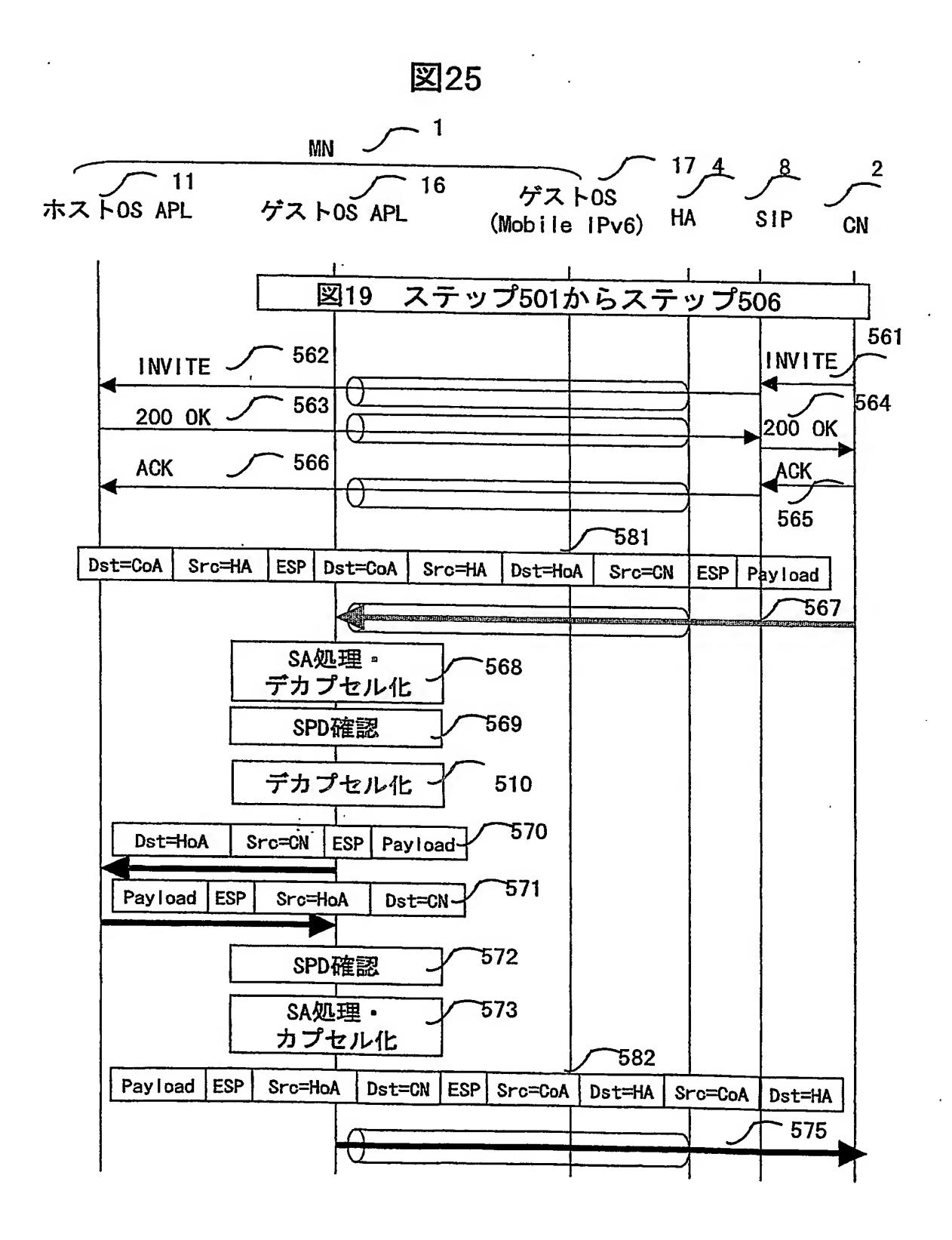
23/39

図23

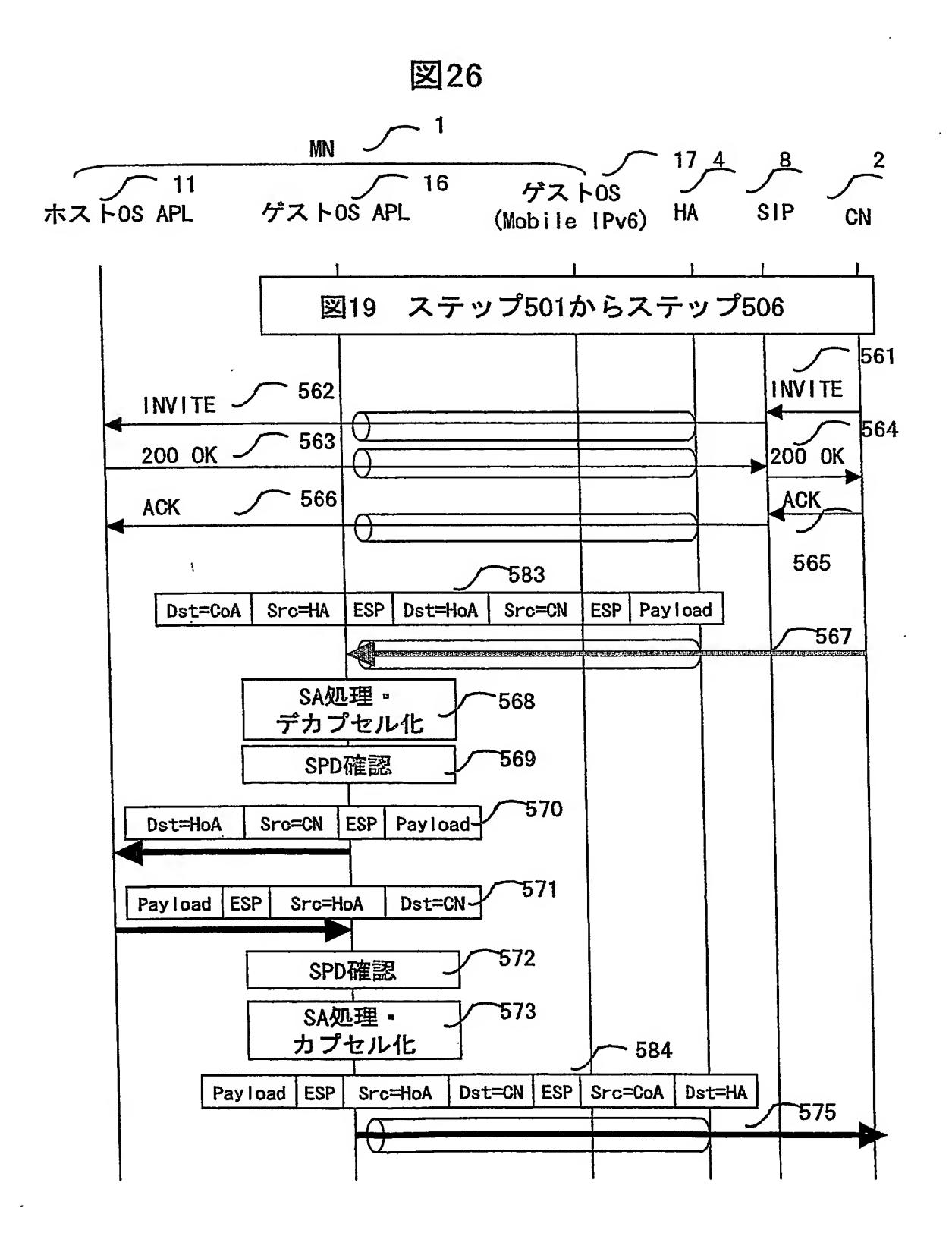




差 巻 え 用 紙 (規則26)



差 替 え 用 紙 (規則26)



差替え用紙 (規則26)

図27

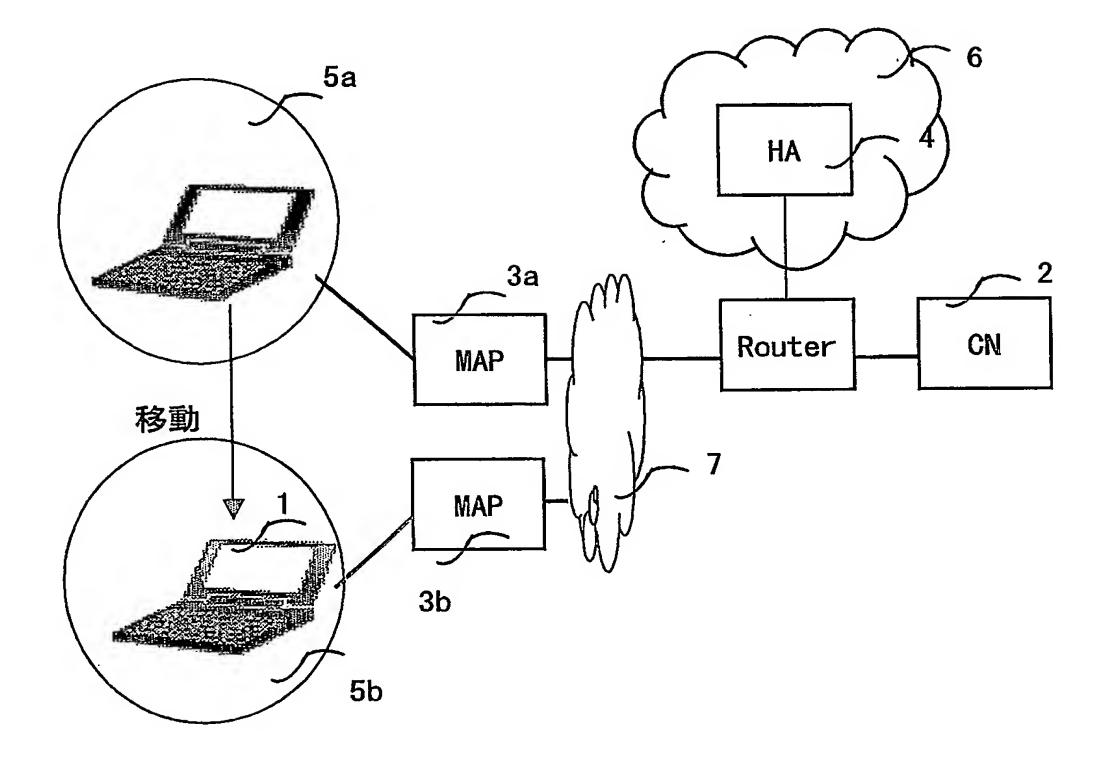
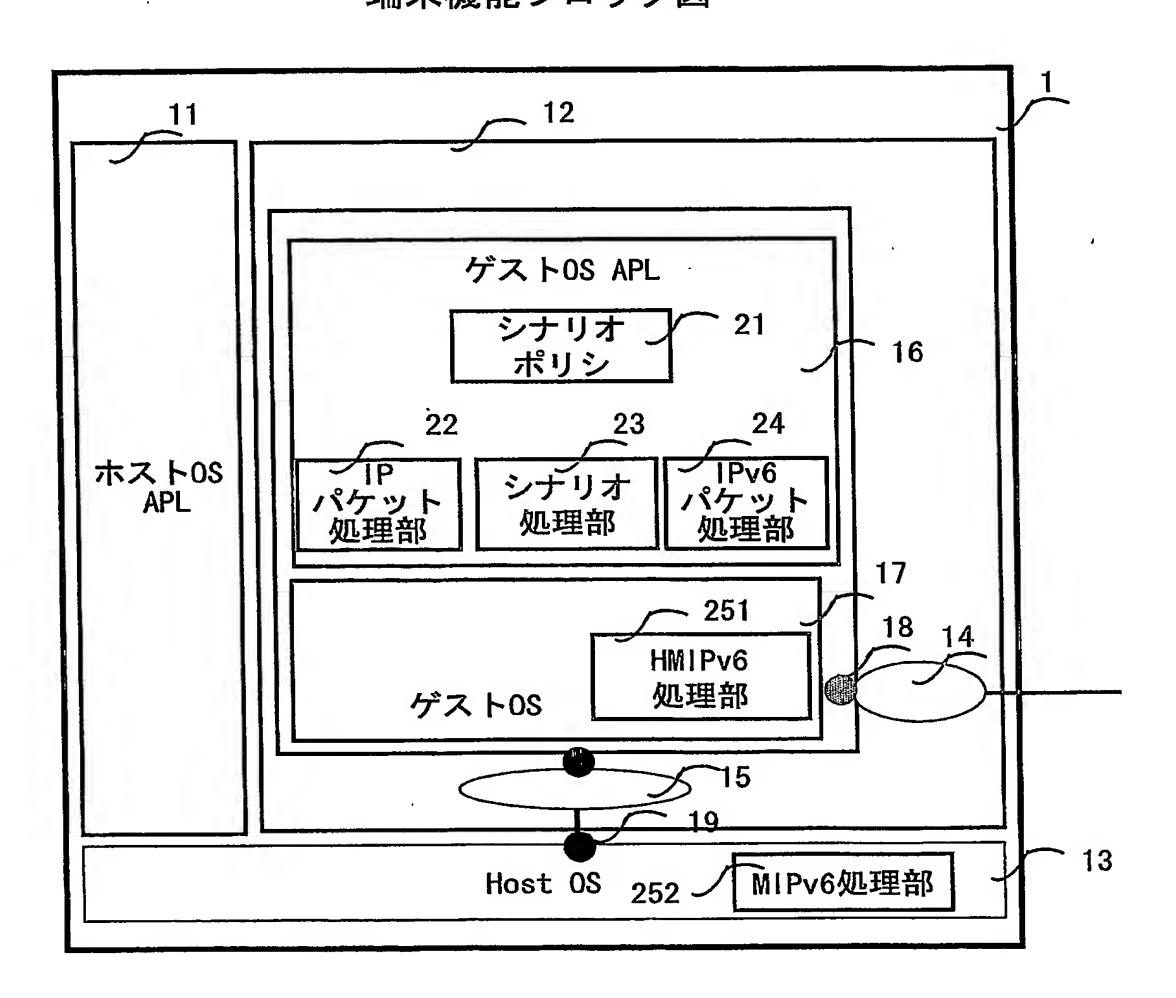


図28 端末機能ブロック図



PCT/JP2004/010009

29/39

図29

S4 Router Advertisementメッセージフォーマット

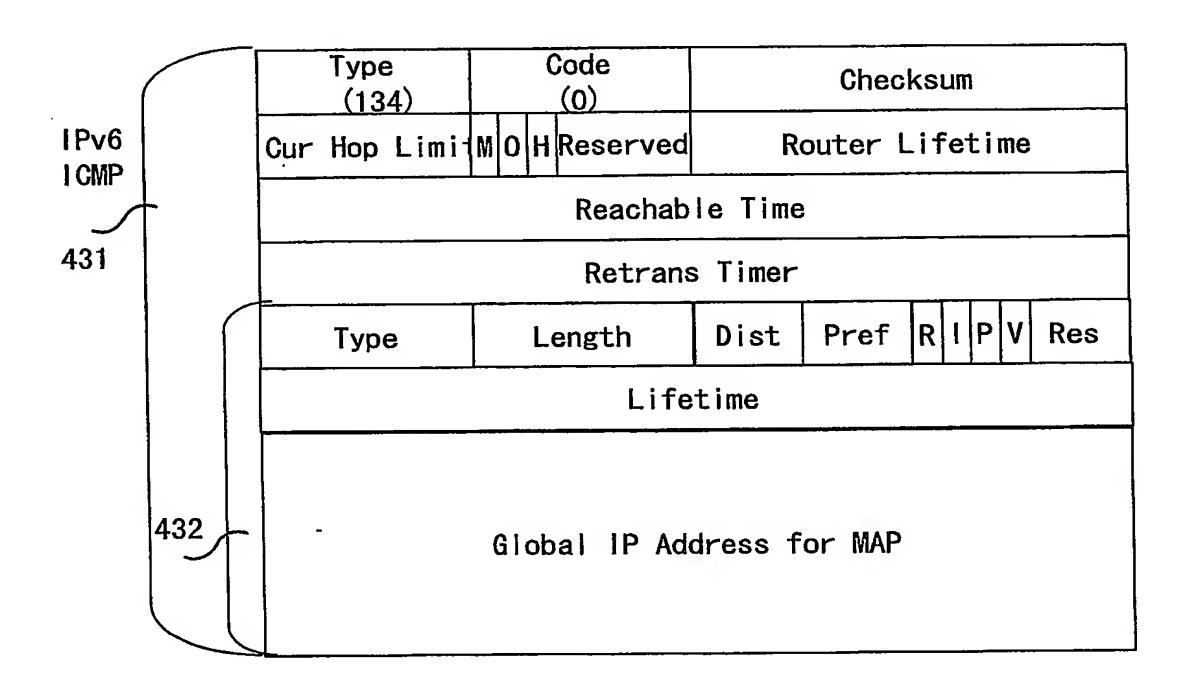
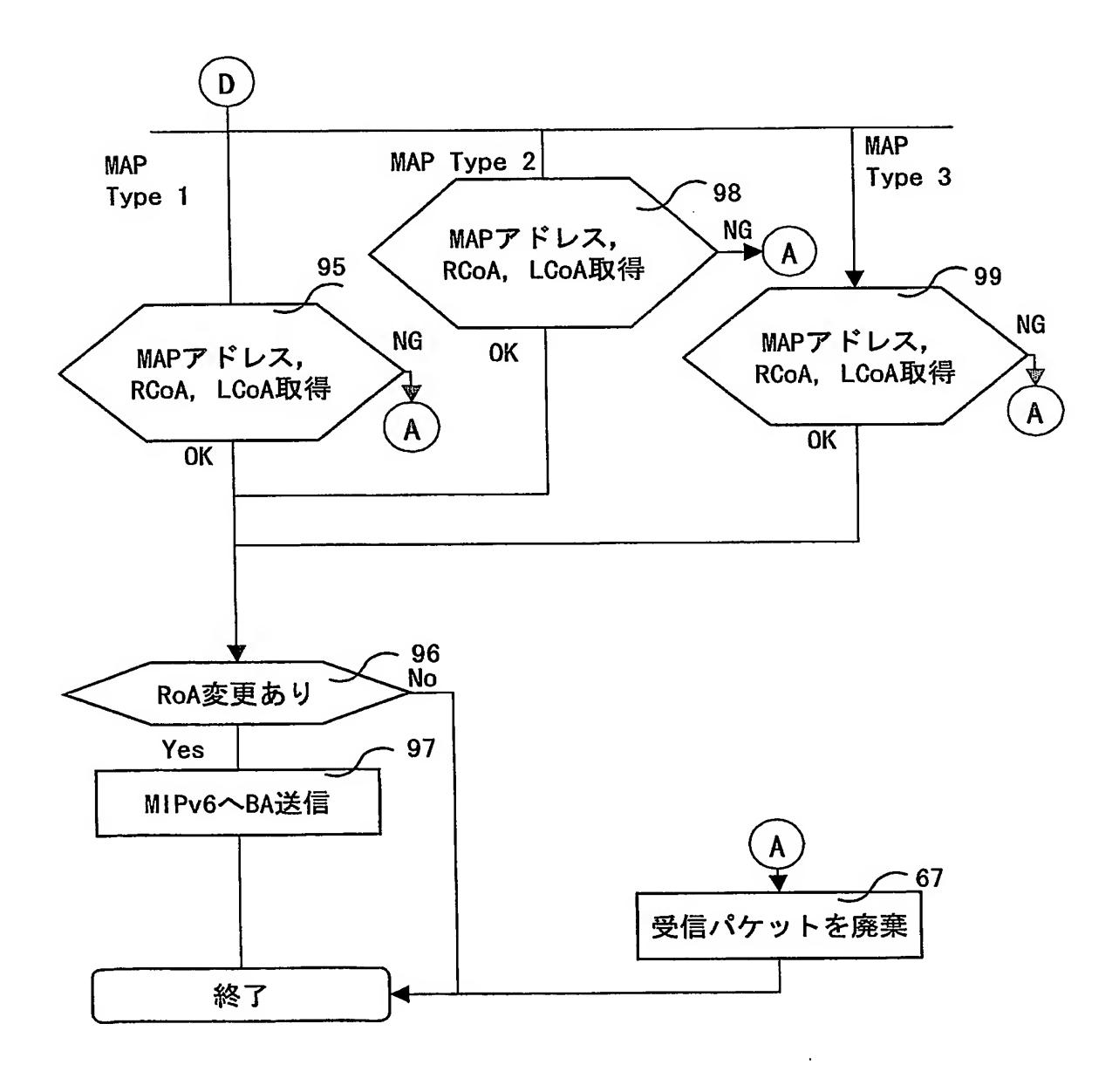
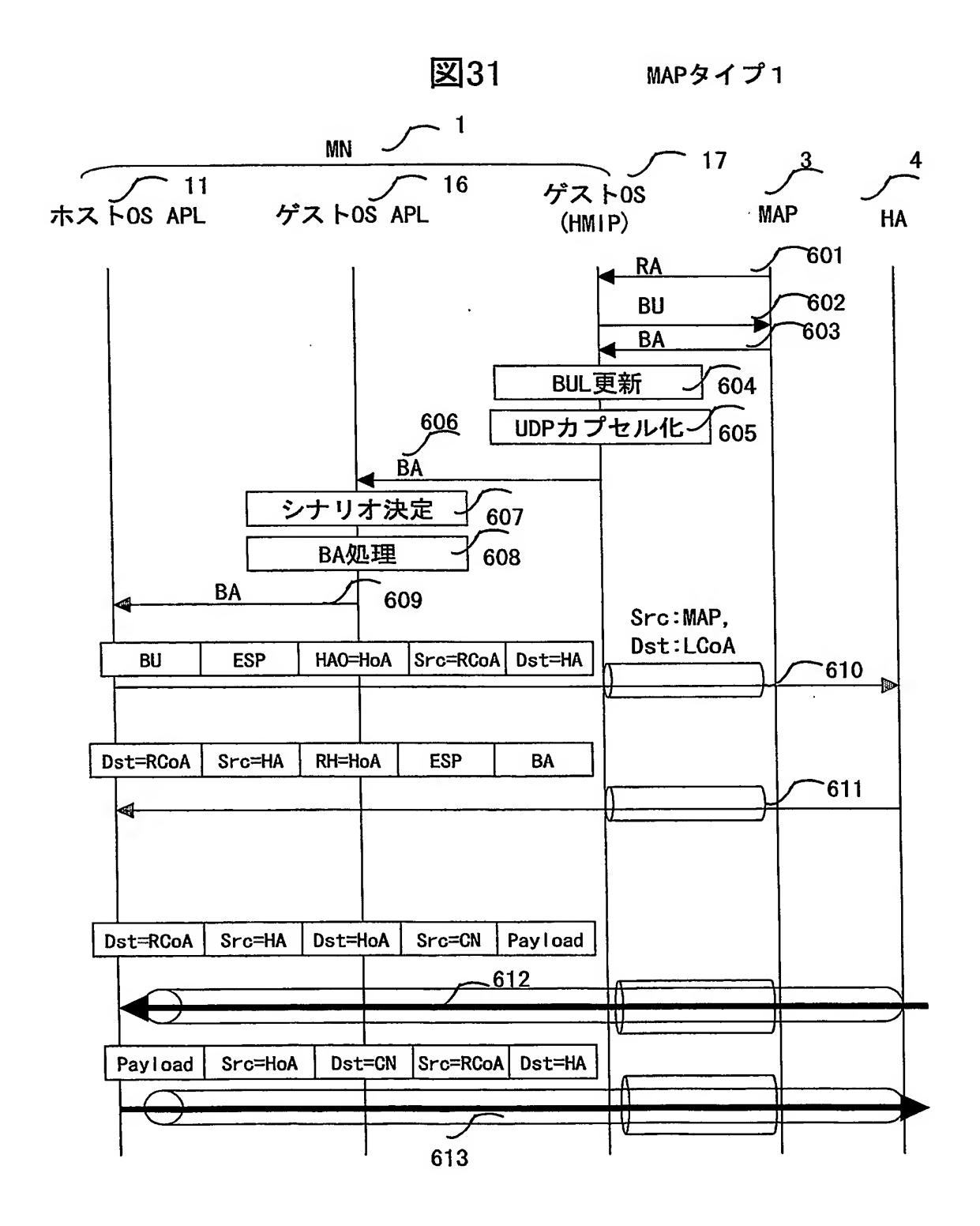
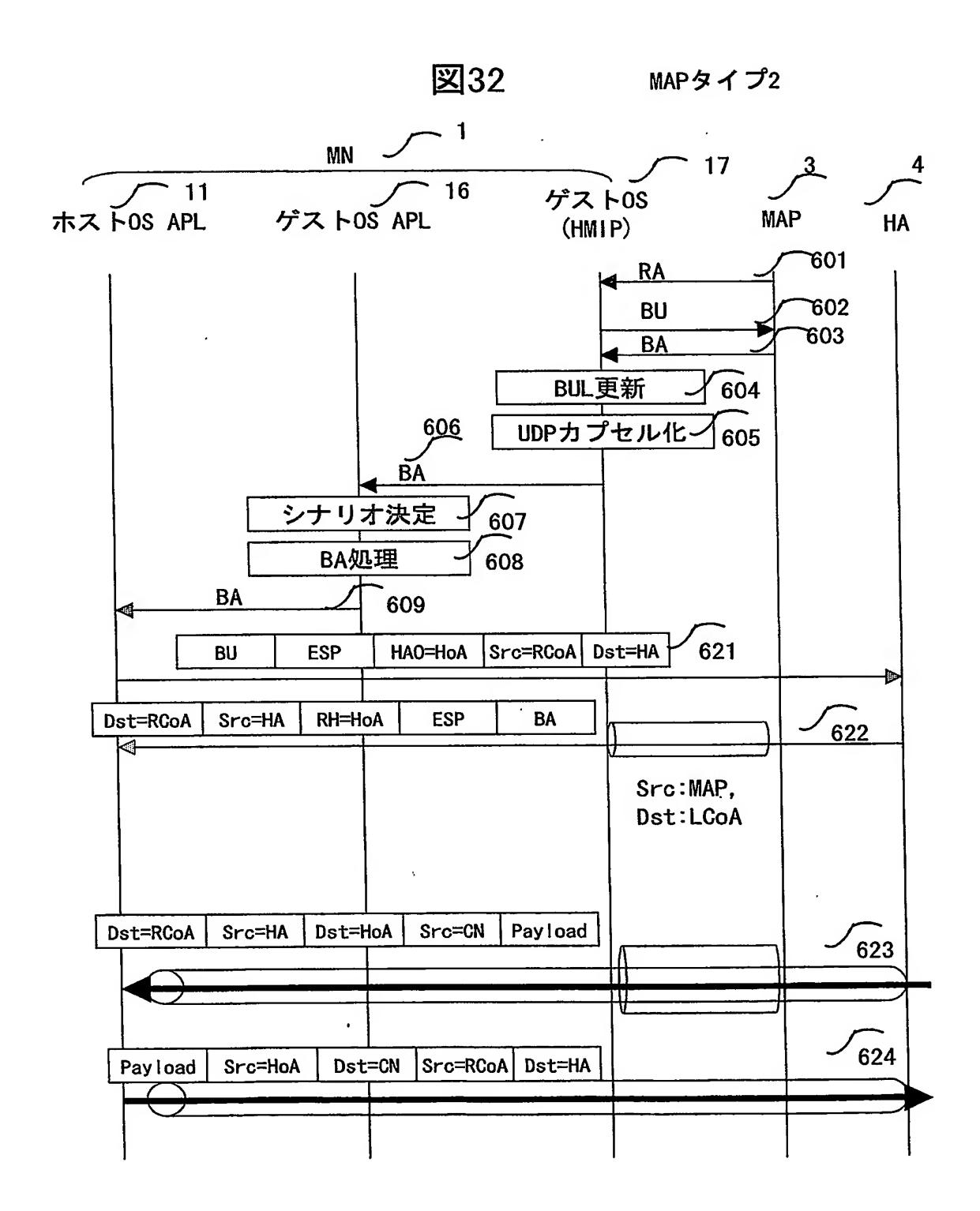


図30

<u>60 BA処理ルーチン</u>







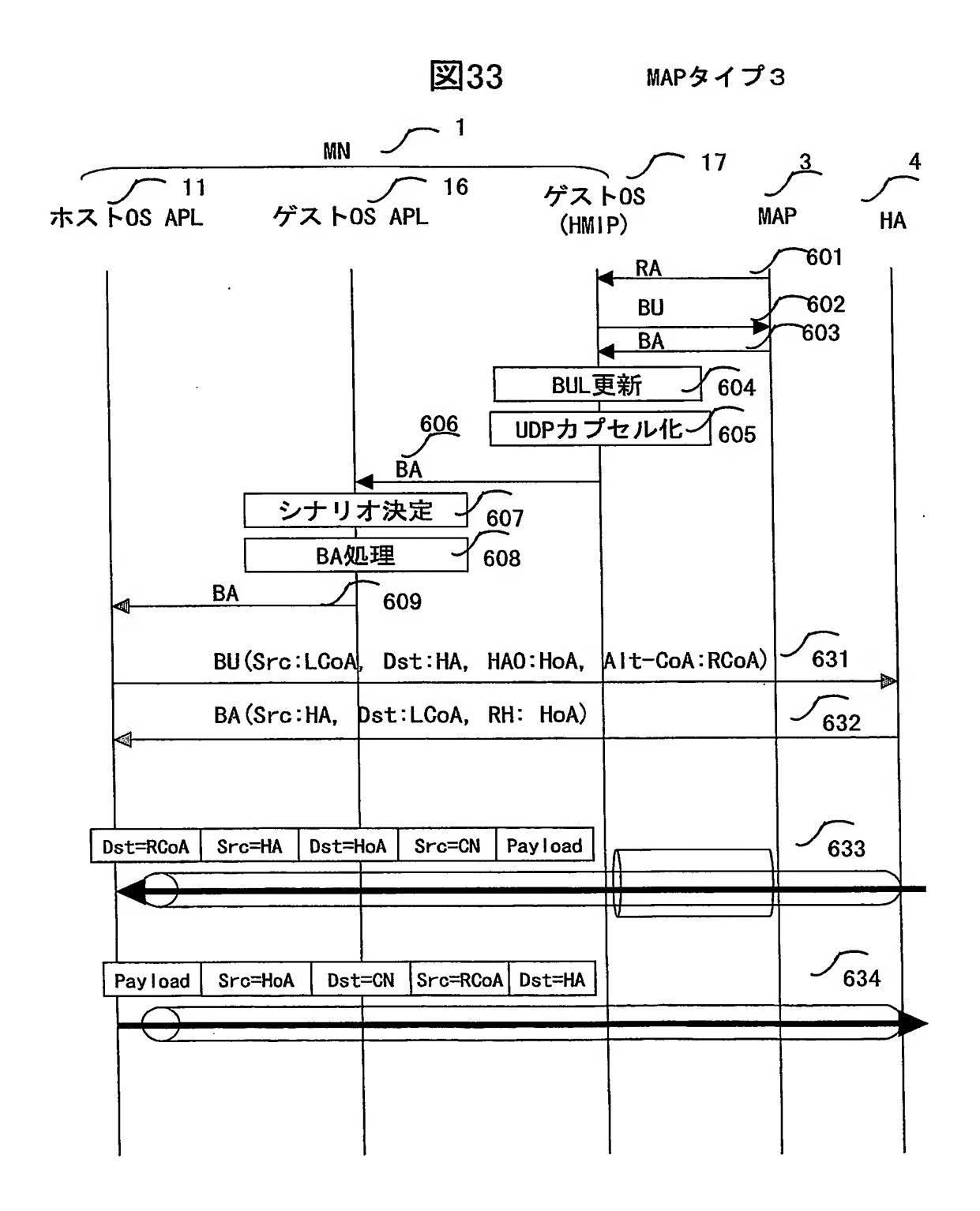


図34

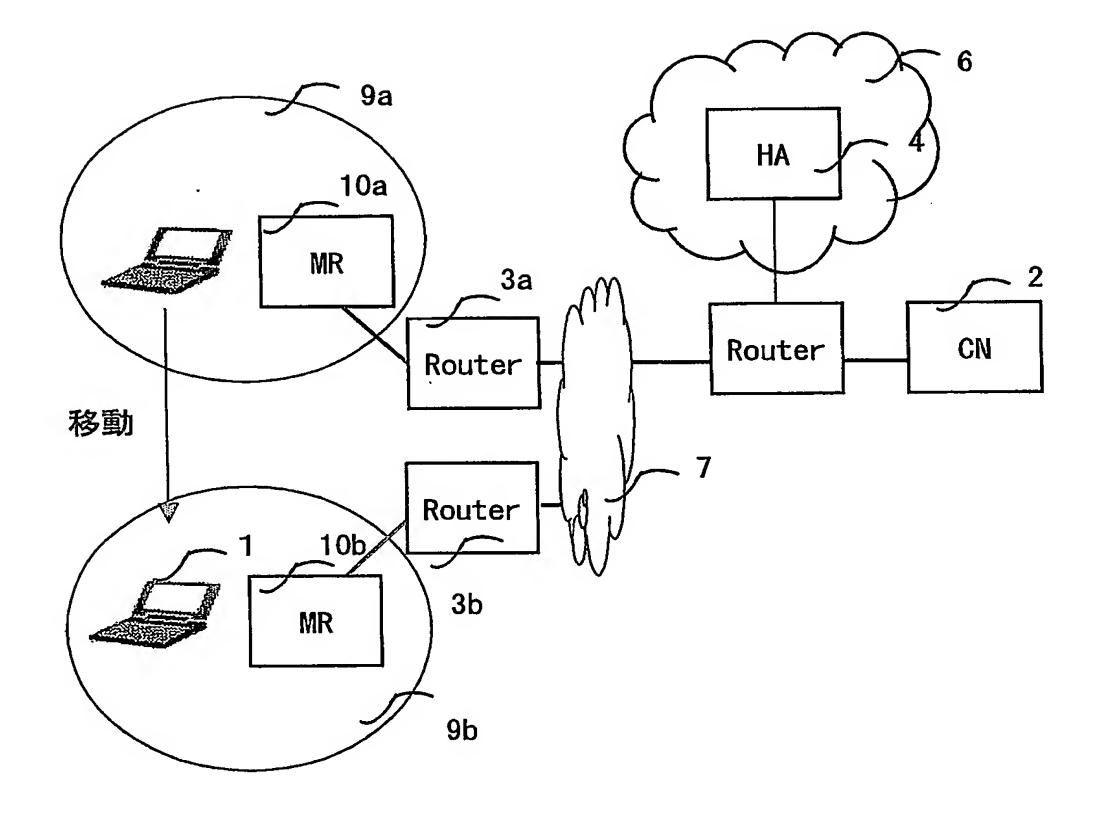
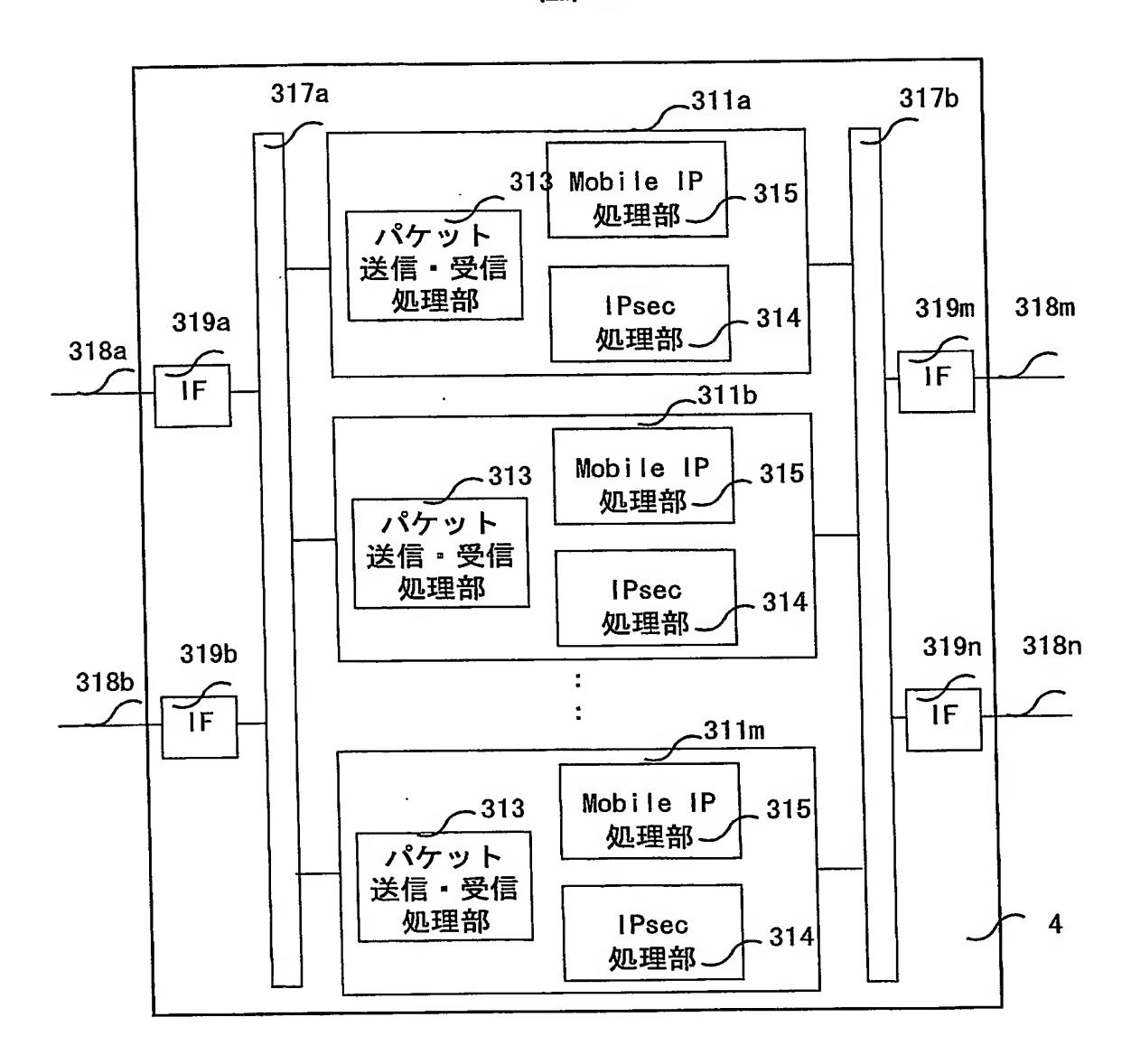
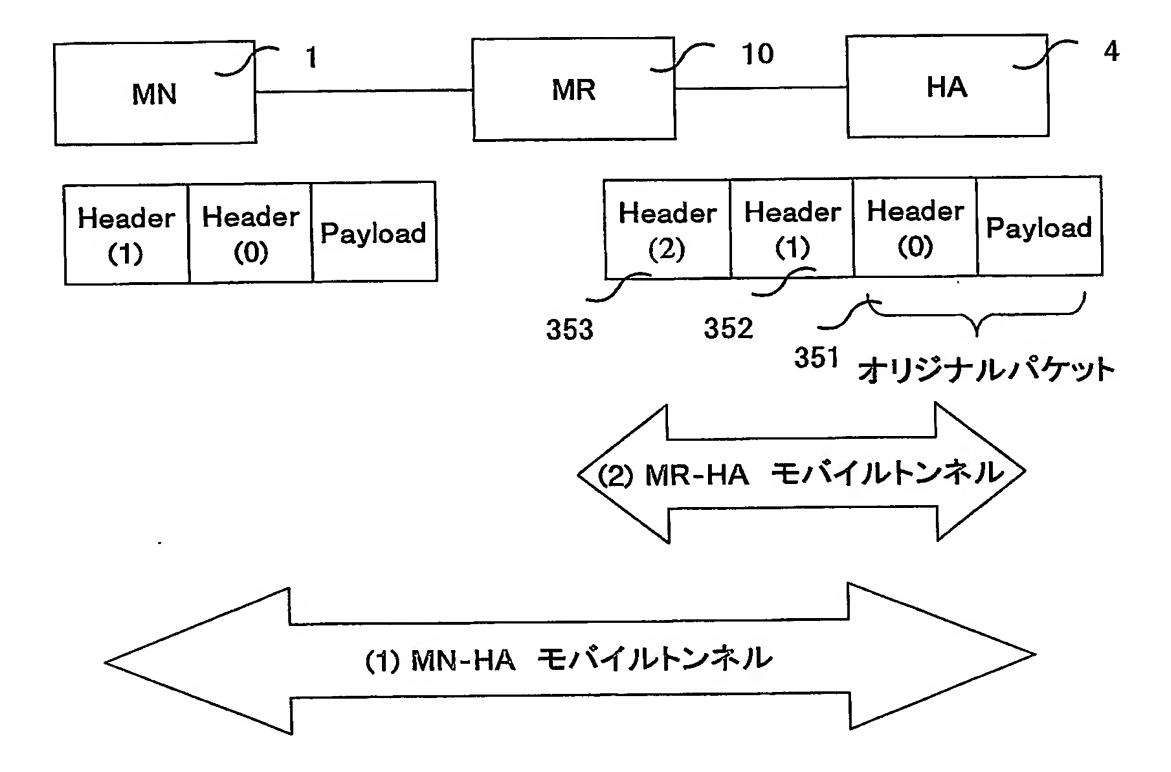


図35



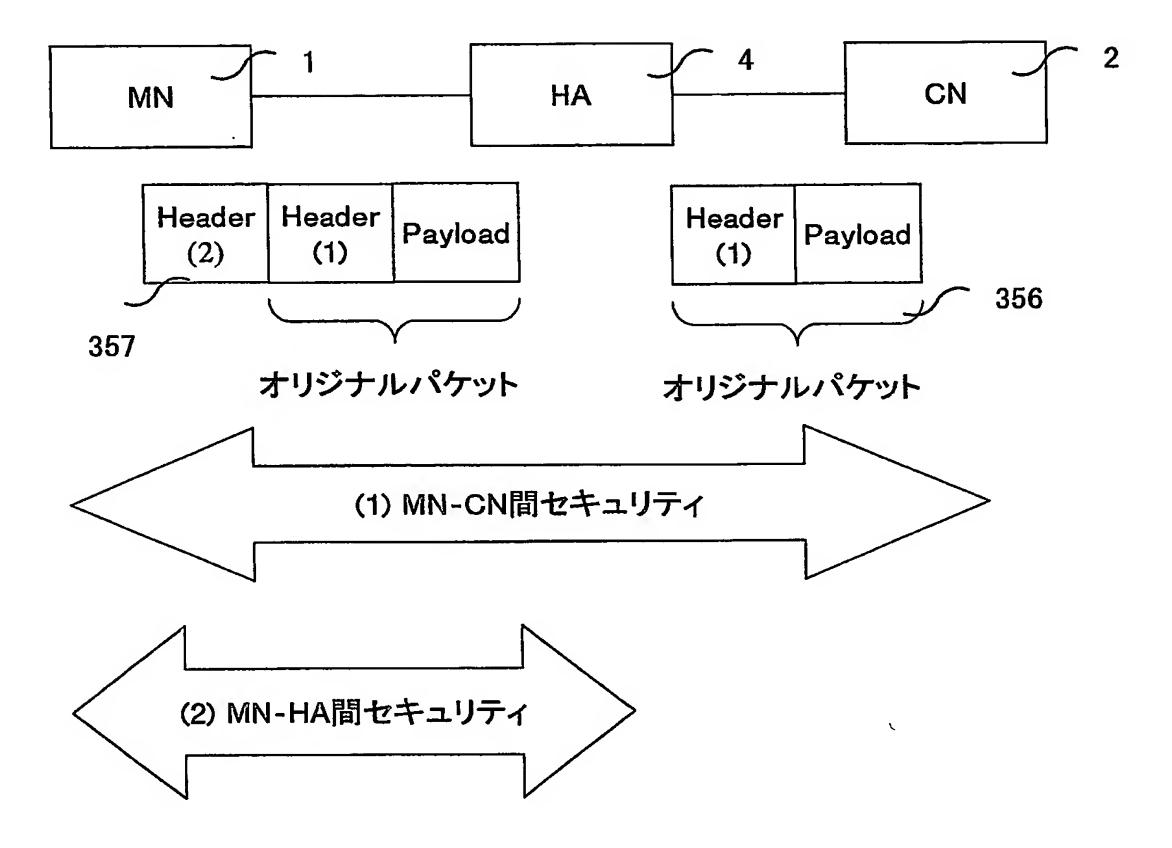
PCT/JP2004/010009

図36



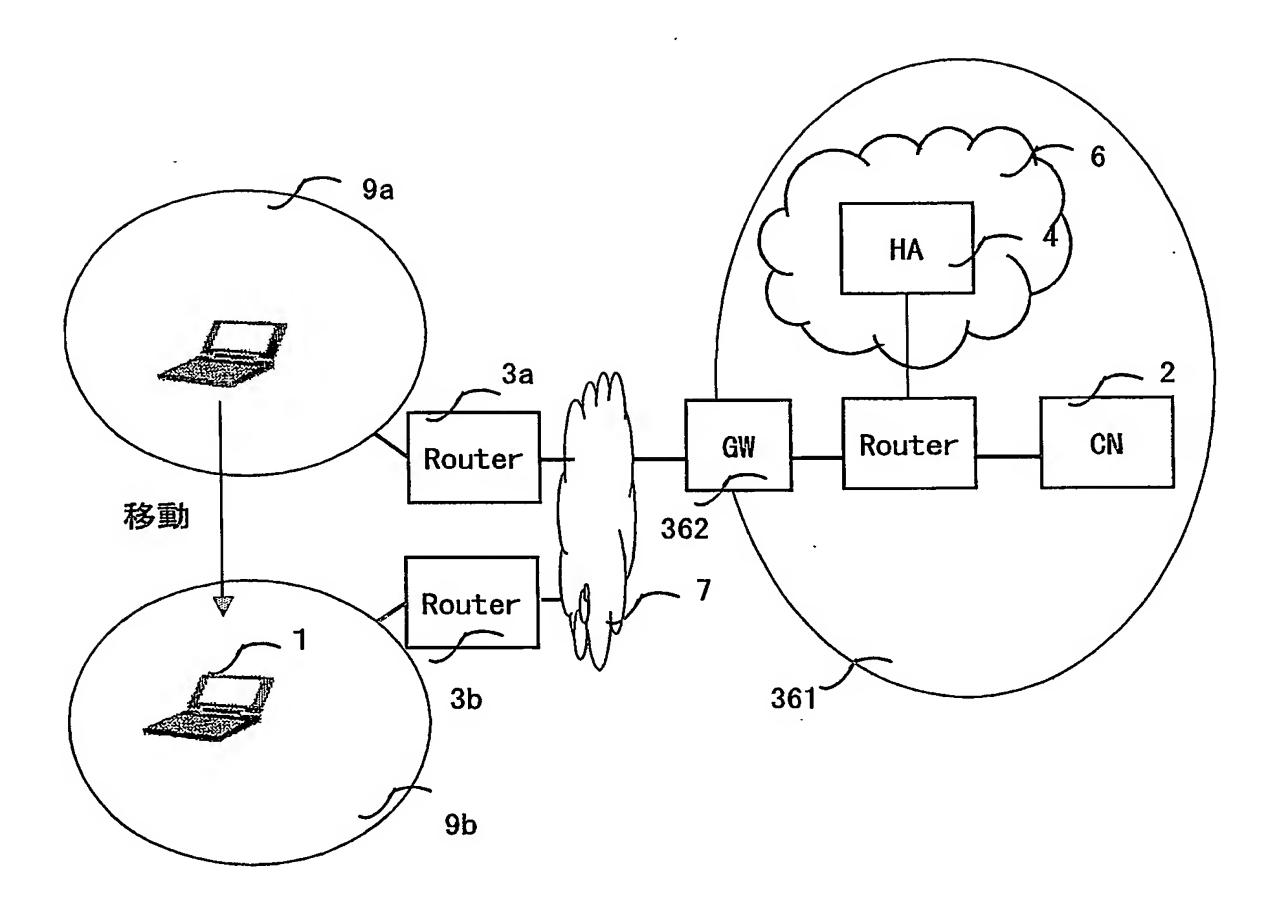
PCT/JP2004/010009

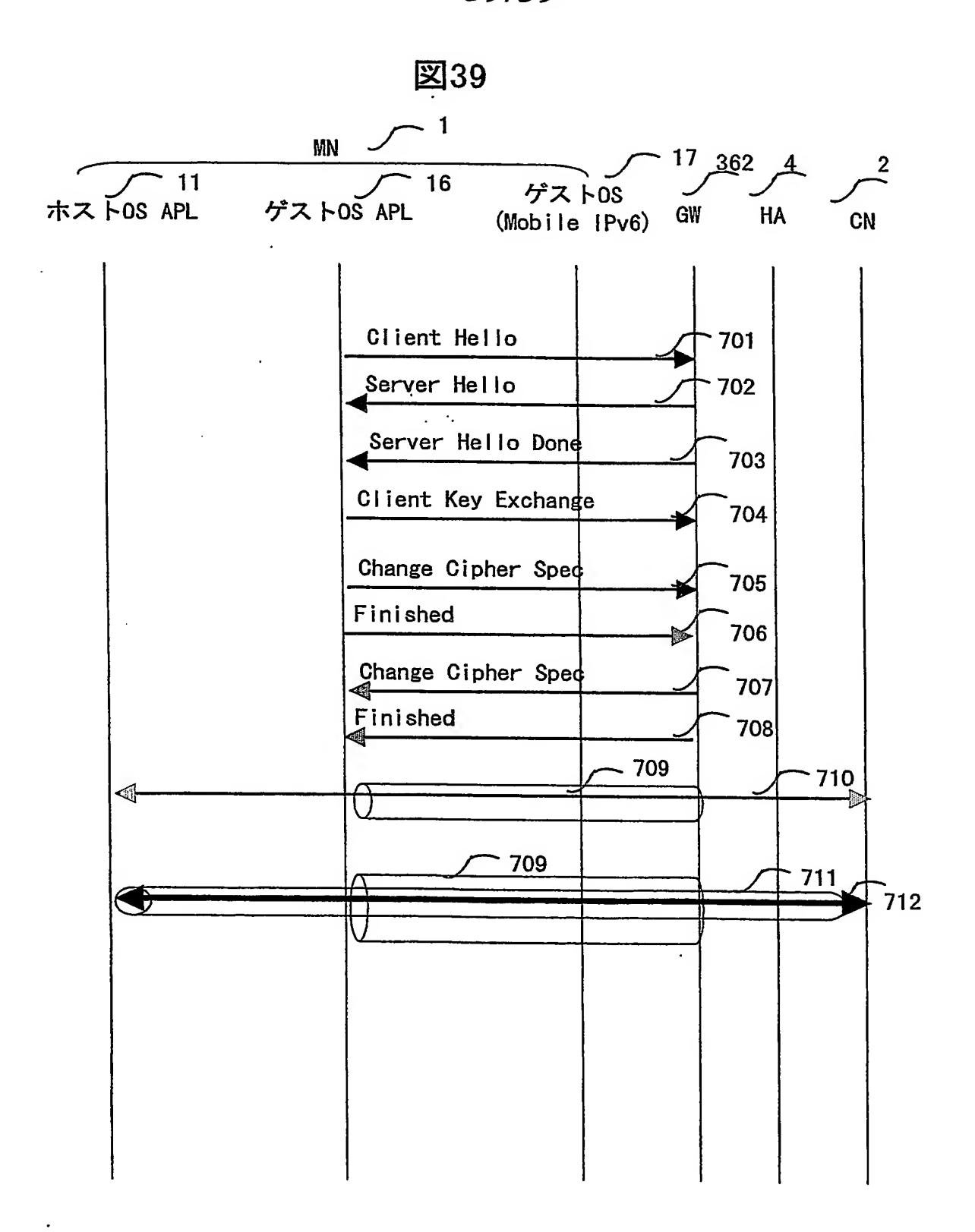
図37



38/39

図38





差替え用紙 (規則26)

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.
PCT/JP2004/010009

		ATION OF SUBJECT MATTER H04L12/56					
According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC							
	B. FIELDS SEARCHED Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)						
		H04L12/56					
	Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched Jitsuyo Shinan Koho 1926–1996 Toroku Jitsuyo Shinan Koho 1994–2004						
	Kokai Jitsuyo Shinan Koho 1971—2004 Jitsuyo Shinan Toroku Koho 1996—2004						
Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)							
C.	DOCUMEN	TS CONSIDERED TO BE RELEVANT					
Ca	ategory*	Citation of document, with indication, where appr	ropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.			
	Α .	JP 2001-326697 A (Hitachi, Lt	d.),	1-28			
		22 November, 2001 (22.11.01), Fig. 1		•			
		& EP 1156626 A2					
	A JP 2002-185520 A (Fujitsu Ltd.),		1-28				
1		28 June, 2002 (28.06.02), Fig. 1					
		& US 2002/0071417 A1	!				
	A	JP 2002-261806 A (Sony Corp.)		1-28			
		13 September, 2002 (13.09.02)					
		Fig. 1 (Family: none)	•				
				•			
	Further do	ocuments are listed in the continuation of Box C.	See patent family annex.				
* "A"	document o	gories of cited documents: lefining the general state of the art which is not considered ticular relevance	"T" later document published after the inte date and not in conflict with the applic the principle or theory underlying the i	ation but cited to understand			
"E"	-	ication or patent but published on or after the international	"X" document of particular relevance; the considered novel or cannot be consi	claimed invention cannot be			
"L"	document v	which may throw doubts on priority claim(s) or which is tablish the publication date of another citation or other	step when the document is taken alone "Y" document of particular relevance; the	•			
"o"	special reas	eferring to an oral disclosure, use, exhibition or other means	considered to involve an inventive combined with one or more other such	step when the document is			
"P"	document p	oublished prior to the international filing date but later than	being obvious to a person skilled in the "&" document member of the same patent	e art .			
	uie priority	date claimed	•				
Date of the actual completion of the international search 25 October, 2004 (25.10.04)			Date of mailing of the international search report 09 November, 2004 (09.11.04)				
Name and mailing address of the ISA/			Authorized officer				
	Japane	ese Patent Office		•			
	Facsimile No. Form PCT/ISA/210 (second sheet) (January 2004) Telephone No.						

A. 発明の属する分野の分類(国際特許分類(IPC)) Int. Cl. H04L 12/56					
	•				
B. 調査を行った分野					
調査を行った最小限資料(国際特許分類(IPC)) Int. Cl.7 HO4L 12/56		•			
最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの					
日本国実用新案公報 1926-1996年 日本国公開実用新案公報 1971-2004年					
日本国登録実用新案公報 1994-2004年 日本国実用新案登録公報 1996-2004年					
国際調査で使用した電子データベース(データベースの名称、調査に使用した用語)					
C. 関連すると認められる文献 RI 田文献の		RESIDENCE STATE			
引用文献の カテゴリー* 引用文献名 及び一部の箇所が関連する	ときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号			
A JP 2001-326697 A 01.11.22、図1 & EP		1~28			
A JP 2002-185520 A 2.06.28、図1 & US 200		1~28			
A JP 2002-261806 A 2.09.13、図1 (ファミリー		1~28			
□ C 個の続きにも文献が列挙されている。	□ パテントファミリーに関する別	紙を参照。			
* 引用文献のカテゴリー の日の後に公表された文献					
「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示す もの	「丁」国際出願日又は優先日後に公表に出願と矛盾するものではなく、				
「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日 以後に公表されたもの	の理解のために引用するもの 「X」特に関連のある文献であって、	当該文献のみで発明			
「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行 日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する	の新規性又は進歩性がないと考え 「Y」特に関連のある文献であって、				
文献(理由を付す) 「O」口頭による開示、使用、展示等に言及する文献	上の文献との、当業者にとって よって進歩性がないと考えられる				
「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願	「&」、同一パテントファミリー文献				
国際調査を完了した日 25.10.2004	国際調査報告の発送日 09.11	.2004			
国際調査機関の名称及びあて先 日本国特許庁 (ISA/JP)	特許庁審査官(権限のある職員) 石井 研一	5K 8124			
郵便番号100-8915 東京都千代田区霞が関三丁目4番3号	電話番号 03-3581-1101	内線 3555			